IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

In re application of:

Hiroyuki TAKAHASHI

Application No.: To be assigned

Art Unit:

To be assigned

Filed: October 10, 2003

Examiner:

To be assigned

For:

SEMICONDUCTOR MEMORY DEVICE

HAVING MODE STORING ONE BIT DATA IN TWO MEMORY CELLS AND METHOD OF CONTROLLING SAME Docket No.:

NEM-05101

Certificate of Express Mailing

I hereby certify that the foregoing documents are being deposited with the United States Postal Service as Express Mail, in an envelope addressed to the Commissioner for Patents, P.O. Box 1450, Alexandria, VA 22313-1450 on this date of October 10, 2003.

Name: Tracey A. Newell

Express Mail Label: EV322608621US

SUBMISSION OF PRIORITY DOCUMENT

Commissioner for Patents P.O. Box 1450 Alexandria, VA 22313-1450

Sir:

Attached hereto is Japanese Application No. 2002-299025, filed October 11, 2002, a priority document for the above-referenced application. Should there be any questions after reviewing this submission, the Examiner is invited to contact the undersigned at 617-248-4038.

October 10, 2003

Date

Respectfully submitted, CHOATE, HALL & STI

Conald W. Muirhead

Reg. No. 33,978 Patent Group

Choate, Hall & Stewart

53 State Street, Exchange Place

Boston, MA 02109



日本国特許庁 JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出 願 年 月 日 Date of Application:

2002年10月11日

出 願 番 号 Application Number:

特願2002-299025

[ST. 10/C]:

[JP2002-299025]

出 願 人
Applicant(s):

NECエレクトロニクス株式会社

ce

2003年 8月22日

特許庁長官 Commissioner, Japan Patent Office 今井康





【書類名】 特許願

【整理番号】 75010430

【提出日】 平成14年10月11日

【あて先】 特許庁長官 殿

【国際特許分類】 G11C 11/401

G11C 11/406

G11C 11/407

【発明者】

【住所又は居所】 東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株式会社内

【氏名】 高橋 弘行

【特許出願人】

【識別番号】 000004237

【氏名又は名称】 日本電気株式会社

【代理人】

【識別番号】 100080816

【弁理士】

【氏名又は名称】 加藤 朝道

【電話番号】 045-476-1131

【手数料の表示】

【予納台帳番号】 030362

【納付金額】 21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】 明細書 1

【物件名】 図面 1

【物件名】 要約書 1

【包括委任状番号】 9304371

【プルーフの要否】 要



【発明の名称】 半導体記憶装置及びその制御方法

【特許請求の範囲】

【請求項1】

複数のメモリセルを有するセルアレイを有し、

前記セルアレイが、

第1及び第2のビット線よりなり1つのセンスアンプに共通に接続されるビット線対と、

第1のワード線にゲートが接続され、前記第1のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第1のメモリセルトランジスタと、前記第1のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第1の容量素子と、を含む第1のメモリセルと、

第2のワード線にゲートが接続され、前記第2のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第2のメモリセルトランジスタと、前記第2のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第2の容量素子と、を含む第2のメモリセルと、

を少なくとも備え、

ノーマルモードにおいて、前記第1及び第2のワード線は、互いに別のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルでは、別々に、データの書き込み及び 読み出しが行われ、

パーシャルモードにおいては、前記第1及び第2のワード線は、同一のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルは、2つのセルで1ビットデータを相補に記憶保持するツインセルをなし、

モードの切り替えを制御する制御信号に基づき、前記ノーマルモードから前記パーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす前記第1及び第2のメモリセルのうち、コピー元の前記第1のメモリセルのセルデータをコピー先の前記第2のメモリセルに格納するにあたり、

セルフリフレッシュ動作の間隔を規定するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、前記第1及び第2のビット線よりなる前記ビット線対の

プリチャージ期間に、前記第2のワード線が活性化され、前記第2のメモリセル にプリチャージ電圧が書き込まれ、

つづいて、前記ビット線対のプリチャージが終了し、前記第1のワード線が活 性化され、

そののち、前記センスアンプが活性化され、前記センスアンプが前記ビット線 対の差電圧を増幅し、前記第1のメモリセルのセルデータの前記第1及び第2の メモリセルへの書き戻しが行われる、構成とされてなる、ことを特徴とする半導 体記憶装置。

【請求項2】

複数のメモリセルを有するセルアレイを有し、

前記セルアレイが、

第1及び第2のビット線よりなり1つのセンスアンプに共通に接続されるビット線対と、

第1のワード線にゲートが接続され、前記第1のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第1のメモリセルトランジスタと、前記第1のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第1の容量素子と、を含む第1のメモリセルと、

第2のワード線にゲートが接続され、前記第2のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第2のメモリセルトランジスタと、前記第2のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第2の容量素子と、を含む第2のメモリセルと、

を少なくとも備え、

ノーマルモードにおいて、前記第1及び第2のワード線は、互いに別のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルでは、別々に、データの書き込み及び 読み出しが行われ、

パーシャルモードにおいては、前記第1及び第2のワード線は、同一のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルは、2つのセルで1ビットデータを相補に記憶保持するツインセルをなし、

モードの切り替えを制御する制御信号に基づき、前記ノーマルモードから前記

パーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす前記第1及び第2のメモリセルのうち、コピー元の前記第1のメモリセルのセルデータをコピー先の前記第2のメモリセルに格納するにあたり、

セルフリフレッシュ動作の間隔を規定するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、前記第1及び第2のビット線よりなる前記ビット線対のプリチャージ終了後に、前記第1のワード線が活性化され、つづいて前記センスアンプが活性化され、活性化された前記センスアンプは、前記ビット線対に現れた前記第1のメモリセルのセルデータを増幅し、

つづいて、前記第1のワード線及び前記センスアンプが活性化された状態で、 前記第2のワード線が活性化され、前記第1のメモリセルのセルデータの前記第 2のメモリセルへの書き戻しが行われ、

前記パーシャルモードへ入ってから、前記セルアレイ中においてリフレッシュ動作による、ツインセルをなす2つのメモリセル間でのセルデータのコピーが少なくとも1巡するまでの間は、ツインセルを構成する2つのメモリセルに接続される2つのワード線のうち、コピーの元となる前記第1のメモリセルに接続される前記第1のワード線が活性化される期間は、前記ノーマルモード時におけるワード線の活性化期間と同一とされ、セルデータのコピー先の前記第2のメモリセルに接続される前記第2のワード線が活性化される期間は、前記ノーマルモード時におけるワード線の活性化期間よりも短期間とされる、ことを特徴とする半導体記憶装置。

【請求項3】

複数のメモリセルを有するセルアレイを有し、

前記セルアレイが、

第1及び第2のビット線よりなり1つのセンスアンプに共通に接続されるビット線対と、

第1のワード線にゲートが接続され、前記第1のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第1のメモリセルトランジスタと、前記第1のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第1の容量素子と、を含む第1のメモリセルと、

第2のワード線にゲートが接続され、前記第2のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第2のメモリセルトランジスタと、前記第2のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第2の容量素子と、を含む第2のメモリセルと、

を少なくとも備え、

ノーマルモードにおいて、前記第1及び第2のワード線は、互いに別のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルでは、別々に、データの書き込み及び 読み出しが行われ、

パーシャルモードにおいては、前記第1及び第2のワード線は、同一のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルは、2つのセルで1ビットデータを相補に記憶保持するツインセルをなし、

モードの切り替えを制御する制御信号に基づき、前記ノーマルモードから前記パーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす前記第1及び第2のメモリセルのうちコピー元の前記第1のメモリセルのセルデータをコピー先の前記第2のメモリセルに格納するにあたり、

セルフリフレッシュ動作の間隔を規定するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、前記第1及び第2のビット線よりなる前記ビット線対のプリチャージ期間に、まず、前記第2のワード線が活性化され、前記第2のメモリセルにプリチャージ電圧が書き込まれ、

つづいて、次サイクルのトリガ信号に基づき、前記ビット線対のプリチャージが終了し、前記第1及び第2のワード線が活性化され、さらに、前記センスアンプが活性化され、前記センスアンプは、前記ビット線対に現れた前記第1のメモリセルのデータを増幅し、前記第1のメモリセルのデータの前記第1及び第2のメモリセルへの書き戻しが行われる、構成とされてなる、ことを特徴とする半導体記憶装置。

【請求項4】

複数のメモリセルを有するセルアレイを有し、

前記セルアレイが、

第1及び第2のビット線よりなり1つのセンスアンプに共通に接続されるビッ

ト線対と、

第1のワード線にゲートが接続され、前記第1のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第1のメモリセルトランジスタと、前記第1のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第1の容量素子と、を含む第1のメモリセルと、

第2のワード線にゲートが接続され、前記第2のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第2のメモリセルトランジスタと、前記第2のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第2の容量素子と、を含む第2のメモリセルと、

を少なくとも備え、

ノーマルモードにおいて、前記第1及び第2のワード線は、互いに別のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルでは、別々に、データの書き込み及び 読み出しが行われ、

パーシャルモードにおいては、前記第1及び第2のワード線は、同一のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルは、2つのセルで1ビットデータを相補に記憶保持するツインセルをなし、

モードの切り替えを制御する制御信号に基づき、前記ノーマルモードから前記パーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす前記第1及び第2のメモリセルのうち、コピー元の前記第1のメモリセルのセルデータをコピー先の前記第2のメモリセルに格納するにあたり、

セルフリフレッシュ動作の間隔を制御するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、前記第1のワード線が活性化され、つづいて前記センスアンプが活性化され、

前記第1のワード線及び前記センスアンプが活性化状態とされている期間に、 前記第2のワード線が活性化され、前記第1のメモリセルのセルデータの前記第 1及び第2のメモリセルへの書き戻しを行う構成とされ、

セルデータのコピーにあたり、コピー元の前記第1のメモリセルに接続する前 記第1のワード線は、前記ノーマルモード時におけるワード線の活性化の期間よ りも長期間、活性化状態とされ、

6/

コピー先の前記第2のメモリセルに接続する前記第2のワード線は、前記ノーマルモード時と同一期間、活性状態とされ、

前記トリガ信号が出力され前記第1のワード線が活性化されたのち、前記第2のワード線が活性化する前のタイミングで、リード/ライト・アクセスが発生した場合には、前記第1のワード線を前記ノーマルモード時における活性化の期間と同一の期間だけ活性化したのち非活性化し、且つ、前記第2のワード線の活性化を中止して、リード/ライト動作を行うように制御する手段を備えている、ことを特徴とする半導体記憶装置。

【請求項5】

前記第1のワード線が活性化されており、且つ前記第2のワード線が活性化されたのち、リード/ライト・アクセスが発生した場合には、前記第1のワード線を、前記ノーマルモード時における活性化の期間よりも、長期間活性化し、前記第1のワード線を活性化したあとに活性化される前記第2のワード線を、前記ノーマルモード時における活性化の期間と同一の期間、活性化し、前記センスアンプの前記第1のメモリセルのセルデータの読み出しによる、前記第1のメモリセルのセルデータの前記第2のメモリセルへのコピーを行ったのち、リード/ライト動作が行われるように制御する手段を備えている、ことを特徴とする請求項4記載の半導体記憶装置。

【請求項6】

前記トリガ信号を遅延させる遅延回路を備え、

前記遅延回路で遅延させたトリガ信号に基づきワンショットパルスを生成する 第1のパルス生成回路と、

前記リフレッシュタイマからのトリガ信号に基づきワンショットパルスを生成 する第2のパルス生成回路と、

を備え、

前記第1のパルス生成回路の出力信号は、前記第1のワード線を駆動する第1 のワードドライバに入力され、

前記第1のパルス生成回路の出力信号と前記第2のパルス生成回路の出力信号 を入力とし一方を選択する選択回路を備え、

.

前記選択回路の出力信号は、前記第2のワード線を駆動する第2のワードドライバに入力され、

前記選択回路では、前記パーシャルモードへ入ってから、ツインセルをなす前記第1のメモリセルのセルデータの前記第2のメモリセルへのコピーを行うためのリフレッシュ動作を、前記セルアレイ中のメモリセルについて少なくとも1巡するまでの間(「リフレッシュ1周期」という)、前記第2のパルス生成回路の出力信号を前記第2のワードドライバに供給し、前記リフレッシュ1周期以降、前記第1のパルス生成回路の出力信号を選択して前記第2のワードドライバに供給する、ことを特徴とする請求項1記載の半導体記憶装置。

【請求項7】

前記トリガ信号の周期は、前記パーシャルモードへ入ってから、ツインセルをなす前記第1のメモリセルのセルデータの前記第2のメモリセルへのコピーを行うためのリフレッシュ動作を、前記セルアレイ中のメモリセルについて少なくとも1巡するまでの間(「リフレッシュ1周期」という)は、前記ノーマルモード時における前記トリガ信号の周期と同一とされ、

前記パーシャルモードにおいて、前記リフレッシュ1周期以降、前記トリガ信号の周期は、前記ノーマルモード時における前記トリガ信号の周期よりも、長周期とされる、ことを特徴とする請求項1、3乃至5のいずれかーに記載の半導体記憶装置。

【請求項8】

前記トリガ信号の周期は、前記パーシャルモードへ入ってから、ツインセルをなす前記第1のメモリセルのセルデータの前記第2のメモリセルへのコピーを行うためのリフレッシュ動作を、前記セルアレイ中のメモリセルについて予め定められた所定回数分巡回するまでの間、前記ノーマルモード時における前記トリガ信号の周期よりも短いか又は同一の周期とされ、

前記パーシャルモードにおいて、前記リフレッシュ動作を前記予め定められた 所定回数分巡回した以降、前記トリガ信号の周期は、前記ノーマルモード時にお ける前記トリガ信号の周期よりも、長周期とされる、ことを特徴とする請求項2 に記載の半導体記憶装置。

【請求項9】

前記ビット線対のプリチャージ期間に、前記ビット線対は、高位側電源電圧と 低位側電源電圧の中間電圧にプリチャージされる、ことを特徴とする請求項1乃 至5のいずれかーに記載の半導体記憶装置。

【請求項10】

前記パーシャルモードにおいて、前記トリガ信号が長周期であるとき、ツインセルをなす前記第1及び第2のメモリセルに接続される前記第1及び第2のワード線を同時に活性化するように制御する手段を備えていることを特徴とする請求項7又は8記載の半導体記憶装置。

【請求項11】

前記リフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号を分周する分周回路を備え、

前記ノーマルモードと前記パーシャルモードのモードの切り替えを制御する制御信号と、チップセレクト信号との論理演算をとる論理ゲートと、

前記論理ゲートの出力信号に基づき、

前記制御信号がパーシャルモードを示している場合であって、前記チップセレクト信号が非活性化状態であるときは、リフレッシュ周期を規定する前記トリガ信号の周期を、前記ノーマルモード時と同じ周期とし、

その後、前記トリガ信号の周期を、前記ノーマルモード時よりも長周期に切り 替え、

前記チップセレクト信号が活性化状態であるときには、前記トリガ信号の周期 を、前記ノーマルモード時と同一周期とする、リフレッシュ周期判定回路と、

前記リフレッシュ周期判定回路の判定結果に基づき、前記ノーマルモード時と同一周期の場合、前記リフレッシュタイマからの出力信号を選択し、前記ノーマルモード時よりも長周期の場合、前記分周回路からの分周信号を選択して、トリガ信号として出力する選択回路と、

を備えている、ことを特徴とする請求項3記載の半導体記憶装置。

【請求項12】

前記選択回路から出力されるトリガ信号と、前記リフレッシュ周期判定回路の

出力信号と、前記論理ゲートの出力信号とに基づき、前記セルアレイの前記ビット線対のプリチャージと前記センスアンプの活性化を制御する制御信号を生成する回路と、

半導体記憶装置外部から供給されるアドレスの変化の検出、又は、前記トリガ信号に基づき、前記セルアレイの活性化を制御するワンショットパルス(「コア活性化パルス」)を生成するパルス生成器と、

前記コア活性化パルスと、前記プリチャージとセンスアンプの活性化を制御する制御信号との所定の第1の論理演算結果の出力を、前記ビット線対をプリチャージする回路に供給する第1の論理ゲートと、

前記コア活性化パルスと、前記プリチャージとセンスアンプの活性化を制御する信号との所定の第2の論理演算結果の出力をセンスアンプ活性化信号として前記センスアンプに供給する第2の論理ゲートと、

を備えている、ことを特徴とする請求項11記載の半導体記憶装置。

【請求項13】

前記選択回路から出力されるトリガ信号に基づき、リフレッシュアドレス信号 を生成するリフレッシュアドレス発生器と、

前記リフレッシュアドレス発生器から出力されるリフレッシュアドレス信号の 所定ビット信号と、前記リフレッシュ周期切替判定回路の出力信号と、前記論理 ゲートの出力信号とに基づき、前記所定ビット信号と、前記所定ビット信号の反 転信号とを生成する第1の制御回路と、

少なくとも、前記所定ビット信号、及び前記所定ビット信号の反転信号と、前 記第1のワード線に対応するアドレス信号と、に基づき、前記第1及び第2のワード線の活性化を制御する第2の制御回路と、

を備えている、ことを特徴とする請求項11又は12記載の半導体記憶装置。

【請求項14】

複数のメモリセルを有するセルアレイを有し、

前記セルアレイが、

第1及び第2のビット線よりなり1つのセンスアンプに共通に接続されるビット線対と、

第1のワード線にゲートが接続され、前記第1のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第1のメモリセルトランジスタと、前記第1のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第1の容量素子と、を含む第1のメモリセルと、

第2のワード線にゲートが接続され、前記第2のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第2のメモリセルトランジスタと、前記第2のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第2の容量素子と、を含む第2のメモリセルと、

を少なくとも備え、

ノーマルモードにおいて、前記第1及び第2のワード線は、互いに別のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルでは、別々に、データの書き込み及び 読み出しが行われ、

パーシャルモードにおいては、前記第1及び第2のワード線は、同一のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルは、2つのセルで1ビットデータを相補に記憶保持するツインセルをなす半導体記憶装置の制御方法であって、

前記ノーマルモードから前記パーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす前記第1及び第2のメモリセルのうち、コピー元の前記第1のメモリセルのセルデータをコピー先の前記第2のメモリセルに格納するにあたり、

セルフリフレッシュ動作の周期を規定するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、前記第1及び第2のビット線よりなる前記ビット線対の プリチャージ期間に、前記第2のワード線を活性化するステップと、

つづいて、前記ビット線のプリチャージを終了し、前記第1のワード線を活性化し、そののち、前記センスアンプを活性化して、前記ビット線対の差電圧を増幅し、前記第1のメモリセルのセルデータの前記第1及び第2のメモリセルへの書き戻しを行うステップと、

を含む、ことを特徴とする半導体記憶装置の制御方法。

【請求項15】

複数のメモリセルを有するセルアレイを有し、

前記セルアレイが、

第1及び第2のビット線よりなり1つのセンスアンプに共通に接続されるビット線対と、

第1のワード線にゲートが接続され、前記第1のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第1のメモリセルトランジスタと、前記第1のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第1の容量素子と、を含む第1のメモリセルと、

第2のワード線にゲートが接続され、前記第2のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第2のメモリセルトランジスタと、前記第2のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第2の容量素子と、を含む第2のメモリセルと、

を少なくとも備え、

ノーマルモードにおいて、前記第1及び第2のワード線は、互いに別のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルでは、別々に、データの書き込み及び 読み出しが行われ、

パーシャルモードにおいては、前記第1及び第2のワード線は、同一のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルは、2つのセルで1ビットデータを相補に記憶保持するツインセルをなす半導体記憶装置の制御方法であって、

前記ノーマルモードから前記パーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす前記第1及び第2のメモリセルのうち、コピー元の前記第1のメモリセルのセルデータをコピー先の前記第2のメモリセルに格納するにあたり、

セルフリフレッシュ動作の間隔を規定するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、前記第1及び第2のビット線よりなる前記ビット線対のプリチャージ終了後に、前記第1のワード線を活性化し、つづいて前記センスアンプを活性化し、活性化された前記センスアンプでは、前記ビット線対に現れた前記第1のメモリセルのセルデータを増幅するステップと、

つづいて、前記第1のワード線及び前記センスアンプが活性化された状態で、 前記第2のワード線を活性化し、前記第1のメモリセルのセルデータの前記第2 のメモリセルへの書き戻しを行うステップと、

を有し、

前記パーシャルモードへ入ってから、前記セルアレイ中においてリフレッシュ動作による、ツインセルをなす2つのメモリセル間でのセルデータのコピーが少なくとも1巡するまでの間は、ツインセルを構成する2つのメモリセルに接続される2つのワード線のうち、コピーの元となる前記第1のメモリセルに接続される前記第1のワード線が活性化される期間は、ノーマルモード時におけるワード線の活性化期間と同一とされ、セルデータのコピー先の前記第2のメモリセルに接続される前記第2のワード線が活性化される期間は、前記ノーマルモード時におけるワード線の活性化期間よりも短期間とされる、ことを特徴とする半導体記憶装置の制御方法。

【請求項16】

複数のメモリセルを有するセルアレイを有し、

前記セルアレイが、

第1及び第2のビット線よりなり1つのセンスアンプに共通に接続されるビット線対と、

第1のワード線にゲートが接続され、前記第1のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第1のメモリセルトランジスタと、前記第1のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第1の容量素子と、を含む第1のメモリセルと、

第2のワード線にゲートが接続され、前記第2のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第2のメモリセルトランジスタと、前記第2のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第2の容量素子と、を含む第2のメモリセルと、

を少なくとも備え、

ノーマルモードにおいて、前記第1及び第2のワード線は、互いに別のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルでは、別々に、データの書き込み及び 読み出しが行われ、

パーシャルモードにおいては、前記第1及び第2のワード線は、同一のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルは、2つのセルで1ビットデータを相補に記憶保持するツインセルをなす半導体記憶装置の制御方法であって、

前記ノーマルモードから前記パーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす前記第1及び第2のメモリセルのうちコピー元の前記第1のメモリセルのセルデータをコピー先の前記第2のメモリセルに格納するにあたり、

セルフリフレッシュ動作の間隔を規定するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、前記第1及び第2のビット線よりなる前記ビット線対のプリチャージ期間に、まず、前記第2のワード線を活性化して、前記第2のメモリセルにプリチャージ電圧を書き込むステップと、

つづいて、次サイクルのトリガ信号に基づき、前記ビット線対のプリチャージを終了し、前記第1及び第2のワード線を活性化し、さらに、前記センスアンプを活性化し、前記センスアンプは、前記ビット線対に現れた前記第1のメモリセルのデータを増幅し、前記第1のメモリセルのセルデータの、前記第1及び第2のメモリセルへの書き戻しを行うステップと、

を含む、ことを特徴とする半導体記憶装置の制御方法。

【請求項17】

複数のメモリセルを有するセルアレイを有し、

前記セルアレイが、

第1及び第2のビット線よりなり1つのセンスアンプに共通に接続されるビット線対と、

第1のワード線にゲートが接続され、前記第1のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第1のメモリセルトランジスタと、前記第1のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第1の容量素子と、を含む第1のメモリセルと、

第2のワード線にゲートが接続され、前記第2のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第2のメモリセルトランジスタと、前記第2のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第2の容量素子と、を含む第2のメモリセルと、

を少なくとも備え、

ノーマルモードにおいて、前記第1及び第2のワード線は、互いに別のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルでは、別々に、データの書き込み及び

読み出しが行われ、

パーシャルモードにおいては、前記第1及び第2のワード線は、同一のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルは、2つのセルで1ビットデータを相補に記憶保持するツインセルをなす半導体記憶装置の制御方法であって、

前記ノーマルモードから前記パーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす前記第1及び第2のメモリセルのうち、コピー元の前記第1のメモリセルのセルデータをコピー先の前記第2のメモリセルに格納するにあたり、

セルフリフレッシュ動作の間隔を制御するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、前記第1のワード線を活性化し、つづいて前記センスアンプを活性化するステップと、

前記第1のワード線が活性化状態とされている期間に、前記第2のワード線を活性化し、前記第1のメモリセルのセルデータの前記第1及び第2のメモリセルへの書き戻しを行うステップと、

を有し、

セルデータのコピーにあたり、コピー元の前記第1のメモリセルに接続する前記第1のワード線は、前記ノーマルモード時におけるワード線の活性化期間よりも長期間、活性化状態とされ、コピー先の前記第2のメモリセルに接続する前記第2のワード線は、前記ノーマルモード時におけるワード線の活性化期間と同一期間、活性状態とされ、

前記トリガ信号が出力され、前記第1のワード線が活性化されたのち、前記第2のワード線が活性化する前のタイミングで、リード/ライト・アクセスが発生した場合には、前記第1のワード線を、前記ノーマルモード時における活性化の期間と同一の期間だけ、活性化し、前記第2のワード線の活性化を中止して、リード/ライト動作を行うように制御するステップを含む、ことを特徴とする半導体記憶装置の制御方法。

【請求項18】

前記第1のワード線が活性化されており、且つ前記第2のワード線が活性化されたのち、リード/ライト・アクセスが発生した場合には、前記第1のワード線を、前記ノーマルモード時における活性化の期間よりも、長期間活性化し、前記

第1のワード線を活性化したあとに活性化される前記第2のワード線を、前記ノーマルモード時における活性化の期間と同一の期間、活性化するステップと、

前記センスアンプの前記第1のメモリセルのセルデータの読み出しによる、前記第1のメモリセルのセルデータの前記第2のメモリセルへのコピーを行ったのち、リード/ライト動作を行うように制御するステップと、を含む、ことを特徴とする請求項17記載の半導体記憶装置の制御方法。

【請求項19】

前記トリガ信号の周期は、前記パーシャルモードへ入ってから、ツインセルをなす前記第1のメモリセルのセルデータの前記第2のメモリセルへのコピーを行うためのリフレッシュ動作を、前記セルアレイ中のメモリセルについて少なくとも1巡するまでの間(「リフレッシュ1周期」という)は、前記ノーマルモード時における前記トリガ信号の周期と同一とされ、

前記パーシャルモードにおいて、前記リフレッシュ1周期以降、前記トリガ信号の周期は、前記ノーマルモード時における前記トリガ信号の周期よりも長周期とされる、ことを特徴とする請求項14、16乃至18のいずれか一に記載の半導体記憶装置の制御方法。

【請求項20】

前記トリガ信号の周期は、前記パーシャルモードへ入ってから、ツインセルをなす前記第1のメモリセルのセルデータの前記第2のメモリセルへのコピーを行うためのリフレッシュ動作を、前記セルアレイ中のメモリセルについて予め定められた所定回数分巡回するまでの間、前記ノーマルモード時における前記トリガ信号の周期よりも短いか又は同一の周期とされ、

前記パーシャルモードにおいて、前記リフレッシュ動作を前記予め定められた 所定回数分巡回した以降、前記トリガ信号の周期は、前記ノーマルモード時にお ける前記トリガ信号の周期よりも、長周期とされる、ことを特徴とする請求項1 5に記載の半導体記憶装置の制御方法。

【請求項21】

前記ビット線対のプリチャージ期間に、前記ビット線対は、高位側電源電圧と 低位側電源電圧の中間電圧にプリチャージされる、ことを特徴とする請求項14 乃至18のいずれか一に記載の半導体記憶装置の制御方法。

【請求項22】

前記パーシャルモードにおいて、前記トリガ信号が長周期であるとき、ツインセルをなす前記第1及び第2のメモリセルに接続される前記第1及び第2のワード線を同一のタイミングで活性化するように制御する、ことを特徴とする請求項14乃至18のいずれか一に記載の半導体記憶装置の制御方法。

【請求項23】

1つのセンスアンプに共通に接続される2本のビット線(「ビット線対」という)にそれぞれ接続される2つのメモリセルで1ビットのデータを相補に記憶保持する半導体記憶装置であって、

前記2つのメモリセルのうち一方のメモリセルのセルデータを他方のメモリセルのセルデータへコピーするにあたり、コピー先の前記他方のメモリセルのセルデータをリセットする手段と、

前記他方のメモリセルをリセットしたあと、前記一方のメモリセルに接続する ワード線を活性化し、前記ビット線対に出力される前記一方のメモリセルのデータを前記センスアンプで増幅し、前記センスアンプから前記ビット線対を介して 前記他方のメモリセルに、前記一方のメモリセルのセルデータを格納する手段と

を含む、ことを特徴とする、半導体記憶装置。

【請求項24】

前記他方のメモリセルのセルデータをリセットする手段が、

前記ビット線対を、高位側電源電圧と低位側電源電圧の中間電圧のプリチャージ電圧でプリチャージする期間に、前記他方のメモリセルに接続するワード線を活性化し、前記他方のメモリセルに中間電圧を書き込む、ことを特徴とする、請求項23記載の半導体記憶装置。

【請求項25】

前記2つのメモリセルが、2つのワード線にそれぞれ接続されており、 ノーマルモードでは、前記2つのワード線は別のアドレスとされ、 前記2つのメモリセルで1ビットデータを相補で記憶保持するツインセルモー ドの場合に、前記2つのメモリセルのうち一方のメモリセルのセルデータを他方のメモリセルのセルデータへコピーした後に、前記2つのワード線が同一のアドレスとされ、前記2つのワード線を同一タイミングで活性化するように制御する手段を備えている、ことを特徴とする、請求項23記載の半導体記憶装置。

【請求項26】

前記メモリセルのリフレッシュ動作を指示するトリガ信号に基づき、前記2つのメモリセルのうち1方のメモリセルのセルデータの他方のメモリセルへのコピーを行うように制御する手段を備えている、ことを特徴とする、請求項23記載の半導体記憶装置。

【請求項27】

1つのセンスアンプに共通に接続される2つのビット線(「ビット線対」という)にそれぞれ接続される2つのメモリセルで1ビットのデータを相補に記憶保持する半導体記憶装置の制御方法であって、

前記2つのメモリセルのうち一方のメモリセルのセルデータを他方のメモリセルのセルデータへコピーするにあたり、前記他方のメモリセルのセルデータをリセットするステップと、

前記他方のメモリセルをリセットしたあと、前記一方のメモリセルに接続するワード線を活性化し、前記ビット線対に出力される前記一方のメモリセルのデータを前記センスアンプで増幅し、前記センスアンプから前記ビット線を介して前記他方のメモリセルに、前記一方のメモリセルのセルデータを格納するステップと、

を含むことを特徴とする、半導体記憶装置の制御方法。

【請求項28】

前記他方のメモリセルのセルデータをリセットするステップが、

前記ビット線対を、高位側電源電圧と低位側電源電圧の中間電圧のプリチャージ電圧でプリチャージする期間に、前記他方のメモリセルに接続するワード線を活性化することで、前記他方のメモリセルに中間電圧を書き込むステップを含む、ことを特徴とする、請求項27記載の半導体記憶装置の制御方法。

【請求項29】

前記2つのメモリセルが、2つのワード線にそれぞれ接続されており、

ノーマルモードでは、前記2つのワード線は別のアドレスとされ、

前記2つのメモリセルで1ビットデータを相補で記憶保持するツインセルモードの場合に、前記2つのメモリセルのうち一方のメモリセルのセルデータを他方のメモリセルのセルデータへコピーした後、前記2つのワード線は同一のアドレスとされ、同一のタイミングで活性化される、ことを特徴とする、請求項27記載の半導体記憶装置の制御方法。

【請求項30】

前記2つのメモリセルのうち1方のメモリセルのデータを他方のメモリセルに コピーする動作が、ダイナミック型のメモリセルのリフレッシュ動作を指示する トリガ信号に基づき行われる、ことを特徴とする、請求項27記載の半導体記憶 装置の制御方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】

本発明は、半導体記憶装置とその制御方法に関し、特に、2つのメモリセルで 1ビットデータを格納するモードを有する半導体記憶装置のリフレッシュ制御に 関する。

[0002]

【従来の技術】

従来のツインセルDRAM(ダイナミックランダムアクセスメモリ)について説明する。図14は、従来のツインセルDRAMを説明するための図である。図14を参照すると、セルアレイ11は、1つのセンスアンプ(SA)12に共通に接続されている第1及び第2のビット線B、/Bよりなるビット線対を有し、第1のワード線WL1と第1のビット線Bに接続された第1のメモリセルMC1と、第2のワード線WL2と第2のビット線/Bに接続されている第2のメモリセルMC2とを備えている。1ビット・1セルのノーマルモード(通常動作)時には、第1及び第2のワードドライバWD1、WD2でそれぞれ駆動される第1及び第2のワード線WL1、WL2は別のアドレスとされ、第1、第2のメモリ

セルには別々のデータが書き込まれ、また別々に読み出しが行われる。一方、低消費電力を図るスタンバイ時等のパーシャルモード(「ツインセルモード」ともいう)においては、第1及び第2のワード線WL1、WL2は、同一のアドレスとされ、第1及び第2のワードドライバWD1、WD2によって同一のタイミングで高電圧で駆動される。ノーマルモードからパーシャルモードに切り替わった時点で、例えば第1のメモリセルMC1のデータを、第2のメモリセルMC2へコピーして保存することで、1ビット情報を、2つのメモリセルで相補で記憶する。かかる構成により、ダイナミック型セルのホールド特性が向上し、周期的に行われるリフレッシュ動作の間隔が、1ビット/1セルの場合と比べて特段に長期化可能とされ、その結果、リフレッシュ動作による消費電流が低減され、スタンバイ時の消費電流の低減を図ることができる。

[0003]

近時、半導体記憶装置として、DRAMに採用されているものと同じメモリセ ルを使用しながら、外部からみたときにSRAM(スタティック・ランダム・ア クセス・メモリ)と同じ仕様を持った「擬似SRAM」と呼ばれるものが知られ ており、SRAMとDRAMの長所をそれぞれとりいれた半導体記憶装置として 携帯機器等に好適とされる。擬似SRAMは、DRAMのように、行アドレス、 列アドレスに分けて別々に与える必要はなく、そのためRAS、CASのような タイミング信号も必要としない。疑似SRAMでは汎用SRAMと同様アドレス を一度に与えるだけでよく、クロック同期型半導体記憶装置のクロックに相当す るチップイネーブル信号をトリガにしてアドレスを内部に取りこんで読み出し(リード)/書き込み(ライト)を行っている。さらに、外部からリフレッシュ制 御をしなくても済むようにして、汎用SRAMと全く同じ仕様で動作させるよう にした、非同期の疑似SRAMにおいて、リフレッシュによって通常のアクセス が影響されたり書き込みの連続によってリフレッシュができなくなったりすると いう問題を生じることが知られている。この問題を解消することを目的の1つと して、入力アドレス信号に応答して生成されるアドレス変化検出信号に応答して リフレッシュアドレス信号に対応するメモリセルのリフレッシュを行ってから、 入力アドレス信号に対応するメモリセルにアクセスする構成とした半導体記憶装

置を、本願発明者らはすでに提案している(例えば特許文献1参照)。疑似SRAMでは、ノーマル動作のすきまに、リフレッシュ時間を設定されており、リフレッシュ動作に必要なパルス幅を広げることはできない。これは、アクセスタイム、サイクル特性の悪化を招くためである。そして、上記特許文献1に記載されているような、リフレッシュしてからリード/ライト動作を行う非同期型SRAM互換のDRAMにおいても、リフレッシュ動作を広げることは、そのままアクセスタイムの悪化となるため、好ましくない。また、携帯端末、ネットワークのスイッチング機能、ルーチング機能等に組み込まれる高速・同期型SRAMのセルアレイをDRAMで構成した場合においても、性能仕様の点から、リフレッシュ動作の時間を広げることは難しい。

$[0\ 0\ 0\ 4]$

ところで、図14に示すツインセルDRAMにおいて、ノーマルモードからパーシャルモードに切り替わったとき、図15(A)に示すように、第1及び第2のワード線WL1、WL2を同時に選択すると、第1のメモリセルのデータを第2のメモリセルへ保存する場合、2つのメモリセルのデータが衝突し、データが破壊されることがある。すなわち、図14を参照すると、パーシャルモードでは、ツインセルをなす第1のメモリセルMC1と第2のメモリセルMC2で1ビットデータを相補で保持する。ノーマルモード時に、第1及び第2のメモリセルがともにHIGHデータを記憶している場合、パーシャルモードに入った時点で、第1のメモリセルMC1のセルデータを読み出して第2のメモリセルMC2に書き込む場合、第1及び第2のワード線WL1、WL2を同時に選択すると、第1及び第2のメモリセルはともにHIGH電圧で相補のビット線対B、/Bを駆動するため、ビット線対B、/Bの差電圧がひらかず、ビット線対の差電圧をセンスアンプ12で差動増幅して、第1、第2のメモリセルに書き戻すと、第1、第2のメモリセルのデータが壊れる。

[0005]

また図15(B)に示すように、第1のワード線WL1を選択し(パルス幅t0はノーマルモード時とワード線のパルス幅と同一)、センスアンプ12による読み出しによる第1のメモリセルMC1のリストア(書き戻し)を行ったあと、

第2のワード線WL2を選択して第2のメモリセルMC2への第1のメモリセルMC1のセルデータの書き込みを行う構成とした場合、リフレッシュ期間が延びる。すなわち、リード/ライト(READ/WRITE)アクセスは、リフレッシュ動作が終了するまで待ち状態とされる。上記した疑似SRAM等のようにSRAMインタフェース準拠のメモリにおいて、外部コントローラとの間でリフレッシュ制御信号のやり取りを行う外部端子を具備していない場合、リフレッシュ動作を終了した後に、READ/WRITE動作を行うように、あらかじめタイミング設計を行っておく必要があり、結果として、アクセスタイムが増大する。

[0006]

なお、ノーマルモード時に、1ビット/1セルでデータを保持している状態か ら1ビット/2セルで情報を保持するツインセルモードに移行し、ツインセルモ ードにおいて、2本のサブワード線を同時に選択状態にして、対をなすビット線 とともに、メモリセルの記憶データを読み出してセンス動作を実行する半導体記 憶装置が知られている(たとえば特許文献2)。上記特許文献2(第10図)に は、例えば本願添付図面図16に示すように、サブワード線SWLL<0>を選択状態 に駆動(活性化)し、サブワード線SWLL<0>に接続されるセルのデータが対応ビ ット線上に読み出され(図16ではHIGHレベルデータが読み出されている) 、他方のビット線にはメモリセルは接続されていないため、読み出し電圧 Δ V2=0 であり、プリチャージ電圧レベルを維持している。ついでセンスアンプ活性化信 号SON、ZSOP(図14のセンスイネーブル信号SEに対応)を活性化し、1つの メモリセルに格納されたデータをセンスアンプにより検知して増幅し、ラッチす る。このセンス動作が完了し、ビット線電位がアレイ電源電圧VCCS及び接地 電圧レベルに駆動されたのち、対をなすサブワード線SWLR<1>を選択状態に駆動 する。このサブワード線SWLR<1>に接続するメモリセルは、センスアンプにより 増幅されラッチされたデータが格納される。すなわち、サブワード線SWLL<0>、S MR<1>に接続されるセル1、セル2には、相補なデータが格納される。所定時間 経過後、サブワード線SWLL<0>、SWLR<1>を非選択状態に駆動し、ついでセンスア ンプ活性化信号SON、ZSOPを非活性化し、これにより、セル1のデータをセル2 に移動させ、ツインセルモードの単位セルへのデータの書き込みが完了する。こ

のセルデータの書き込みは、図15 (B) に示した方法と同様である。

[0007]

また1ビット/1セル、1ビット/2セルモードを有する半導体記憶装置として例えば2セルが同一ビット線に接続される構成も知られている(例えば特許文献3)。さらに、ツインセルモードの2つのセルのデータが相補の関係をなし、2つのセルが同一のワード線に接続され、1ビット/1データへの切替が行われない半導体記憶装置も知られている(例えば特許文献4)。

[0008]

また、後述される本発明の実施例で説明されるダイナミック型のメモリセルに中間電圧を書き込む構成に関して、ビット線対を1/2 VBLHにプリチャージし、ダミーワード線を活性化させることで、通常のメモリセルと同じ構造、容量のダミーセルに1/2 VBLHを書き込む方式を採用する構成が知られている(例えば特許文献5)。

[0009]

【特許文献1】

特開2002-74944号公報(第8頁、第1図参照)

【特許文献 2】

特開2002-170386号公報(第20頁、第10図参照)

【特許文献3】

特開2000-057763号公報(第4頁、第4図参照)

【特許文献4】

特開2001-143463号公報(第3、第4頁、第1図参照)

【特許文献 5】

特開2001-307479号公報(第4頁、第10図参照)

[0010]

【発明が解決しようとする課題】

したがって、本発明の目的は、パーシャルモード移行時におけるツインセルの データのコピー時間の短縮化を図り、リフレッシュ動作によるアクセスタイムの 増大を抑止する半導体記憶装置及びその制御方法を提供することにある。

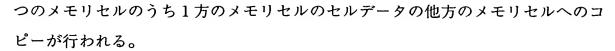


また本発明の他の目的は、パーシャルモード移行時におけるツインセルのデータを正しく書き込むことを可能とした半導体記憶装置及びその制御方法を提供することにある。さらに本発明は、通常モードから待機モードに移り、パーシャルモードへの移行中に急に読み出し/書き込み要求があった場合にも、所定のアクセス時間内での読み出し/書き込みを可能とした半導体記憶装置及びその制御方法を提供することもその目的としている。

[0012]

【課題を解決するための手段】

前記目的を達成する本発明の1つのアスペクト(側面)に係る半導体記憶装置 は、1つのセンスアンプに共通に接続される2つのビット線(「ビット線対」と いう)にそれぞれ接続される2つのメモリセルで1ビットのデータを相補に記憶 保持する半導体記憶装置において、前記2つのメモリセルのうち一方のメモリセ ルのセルデータを他方のメモリセルのセルデータへコピーするにあたり、前記他 方のメモリセルのセルデータをリセットし、前記他方のメモリセルをリセットし たあと、前記一方のメモリセルに接続するワード線を活性化し、前記ビット線対 に出力される前記一方のメモリセルのデータを前記センスアンプで増幅し、前記 センスアンプから前記ビット線を介して前記他方のメモリセルに、前記一方のメ モリセルのセルデータを格納する。本発明においては、前記ビット線対を、高位 側と低位側の電源電圧の中間電圧値のプリチャージ電圧でプリチャージする期間 に、前記他方のメモリセルに接続するワード線を活性化し、前記他方のメモリセ ルに中間電圧値を書き込むことで、前記他方のメモリセルのセルデータをリセッ トする。本発明においては、前記2つのメモリセルが、2つのワード線にそれぞ れ接続されており、ノーマルモードでは、前記2つのワード線は別のアドレスと され、前記2つのメモリセルで1ビットデータを相補で記憶保持するツインセル モードの場合に、前記2つのメモリセルのうち一方のメモリセルのセルデータを 他方のメモリセルのセルデータへコピーした後に、前記2つのワード線が同一の アドレスとされ、同一タイミングで活性化するように制御する。本発明において は、前記メモリセルのリフレッシュ動作を指示するトリガ信号に基づき、前記2



[0013]

本発明の他のアスペクト(側面)に係る半導体記憶装置は、複数のメモリセル を有するセルアレイを有し、前記セルアレイが、第1及び第2のビット線よりな り1つのセンスアンプに共通に接続されるビット線対と、第1のワード線にゲー トが接続され、前記第1のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続さ れている第1のメモリセルトランジスタと、前記第1のメモリセルトランジスタ のドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第1の容量素子と、を含む第 1のメモリセルと、第2のワード線にゲートが接続され、前記第2のビット線に 、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第2のメモリセルトランジス タと、前記第2のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接 続されてなる第2の容量素子と、を含む第2のメモリセルと、を少なくとも備え 、ノーマルモードにおいて、前記第1及び第2のワード線は、互いに別のアドレ スとされ、前記第1及び第2のメモリセルでは、別々に、データの書き込み及び 読み出しが行われ、パーシャルモードにおいては、前記第1及び第2のワード線 は、同一のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルは、2つのセルで1 ビットデータを相補に記憶保持するツインセルをなし、モードの切り替えを制御 する制御信号に基づき、前記ノーマルモードから前記パーシャルモードに切り替 えられた場合に、ツインセルをなす前記第1及び第2のメモリセルのうち、コピ 一元の前記第1のメモリセルのセルデータをコピー先の前記第2のメモリセルに 格納するにあたり、セルフリフレッシュ動作の間隔を規定するリフレッシュタイ マにより生成されるトリガ信号に基づき、前記第1及び第2のビット線よりなる 前記ビット線対のプリチャージ期間に、前記第2のワード線が活性化され、前記 第2のメモリセルにプリチャージ電圧が書き込まれ、つづいて、前記ビット線対 のプリチャージが終了し、前記第1のワード線が活性化され、そののち、前記セ ンスアンプが活性化され、前記センスアンプが前記ビット線対の差電圧を増幅し 、前記第1のメモリセルのセルデータの前記第1及び第2のメモリセルへの書き 戻しが行われる、構成とされている。本発明において、前記パーシャルモードへ

入ってから、ツインセルをなす前記第1のメモリセルのセルデータの前記第2のメモリセルへのコピーを行うためのリフレッシュ動作を、前記セルアレイ中のメモリセルについて少なくとも1巡するまでの間(「リフレッシュ1周期」という)は、前記ノーマルモード時における前記トリガ信号の周期と同一とされ、前記パーシャルモードにおいて、前記リフレッシュ1周期以降、前記トリガ信号の周期は、前記ノーマルモード時における前記トリガ信号の周期よりも、長周期とされる。以下の説明からも明らかとされるように、上記目的は、本願特許請求の範囲の各請求項によっても同様にして達成される。

[0014]

【発明の実施の形態】

本発明の好ましい実施の形態について以下に説明する。本発明に係る半導体記 憶装置は、その好ましい一実施の形態において、図3を参照すると、複数のメモ リセルを有するセルアレイ(11)が、少なくとも、第1及び第2のビット線(B、/B)よりなりセンスアンプ(SA)に共通に接続されるビット線対と、第 1のワード線(WL1)にゲートが接続され、第1のビット線(B)にそれぞれ 、ドレインとソースのうちの一方が接続されているメモリセルトランジスタ(N M1)と、メモリセルトランジスタ(MC1)のドレインとソースのうちの他方 に接続されてなる容量素子(C1)と、を含む第1のメモリセル(MC1)と、 第2のワード線(WL2)にゲートが接続され、第2のビット線(╱B)にドレ インとソースのうちの一方が接続されているメモリセルトランジスタ(NM2) と、メモリセルトランジスタ(NM2)のドレインとソースのうちの他方に接続 されてなる容量素子(C2)と、を含む第2のメモリセル(MC2)と、を備え ている。ノーマルモードにおいて、第1及び第2のワード線(WL1、WL2) は、別のアドレスとされ、第1及び第2のメモリセル(MC1、MC2)には、 別々のデータが書き込まれ、及び別々に読み出しが行われ、パーシャルモード(ツインセルモード)においては、第1及び第2のワード線(WL1、WL2)は 、同一のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルで1ビットデータを相 補に記憶する構成とされている。

[0015]

本実施形態において、ノーマルモードからパーシャルモードに切り替えられたときに、ツインセルをなす2つのメモリセルのうち第1のメモリセル(MC1)のセルデータを第2のメモリセル(MC2)へ格納するにあたり、セルフリフレッシュ動作の間隔を制御するリフレッシュタイマ(図3の23)によって生成されるトリガ信号に基づき、第1及び第2のビット線(B、/B)よりなるビット線対のプリチャージ期間に、第2のワード線(WL2)を活性化し、つづいてプリチャージを終了し、前記トリガ信号を遅延させた信号に基づき、第1のワード線(WL1)を活性化し、そののち、センスアンプ(SA)を活性化して、ビット線対の差電圧を増幅し、センスアンプ(SA)よりビット線対を介して、第1のメモリセル(MC1)のセルデータの第1及び第2のメモリセル(MC1、MC2)への書き戻しを行う構成とされている。

[0016]

本実施の形態においては、トリガ信号を遅延させる遅延回路(図3の27)を 備え、遅延回路で遅延させたトリガ信号に基づきワンショットパルスを生成する 第1のパルス生成回路(28)と、リフレッシュタイマ(23)からのトリガ信 号に基づきワンショットパルスを生成する第2のパルス生成回路(29)と、を 備え、第1のパルス生成回路(28)の出力信号は、第1のワード線WL1を駆 動する第1のワードドライバWD1に入力され、第1のパルス生成回路(28) の出力信号と第2のパルス生成回路(29)の出力信号を入力とし一方を選択す る選択回路(26)を備え、選択回路(26)の出力信号は、前記第2のワード 線を駆動する第2のワードドライバ(WD2)に入力される。選択回路(26) では、パーシャルモードへ入ってから、ツインセルをなす前記第1のメモリセル のセルデータの前記第2のメモリセルへのコピーを行うためのリフレッシュ動作 を、前記セルアレイ中のメモリセルについて少なくとも1巡するまでの間(「リ フレッシュ1周期」という)、第2のパルス生成回路(29)の出力信号を前記 第2のワードドライバ(WD2)に供給し、リフレッシュ1周期以降、前記第1 のパルス生成回路(28)の出力信号を第2のワードドライバ(WD2)に供給 するように構成してもよい。

[0017]

本実施形態において、リフレッシュタイマにより生成される前記トリガ信号の 周期は、パーシャルモードへ入ってから、ツインセルをなす第1のメモリセルの セルデータの第2のメモリセルへのコピーを行うためのリフレッシュ動作を、セ ルアレイ中のメモリセルについて少なくとも1巡するまでの間(「リフレッシュ 1周期」という)は、ノーマルモード時の周期と同一の周期(ショート周期)と され、リフレッシュ1周期以降、リフレッシュタイマにより生成される信号を分 周した信号がトリガ信号として用いられ、リフレッシュトリガ周期が、ノーマル モード時の周期(ショート周期)よりも長周期とされる(ロング周期)。

[0018]

本発明に係る半導体記憶装置は、別の実施の形態において、ノーマルモードか らパーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす第1及び第2の メモリセルのうち、コピー元の第1のメモリセル(MC1)のセルデータをコピ ー先の第2のメモリセル(MC2)に格納するにあたり、図6を参照すると、セ ルフリフレッシュ動作の間隔を規定するリフレッシュタイマにより生成されるト リガ信号に基づき、前記第1及び第2のビット線よりなる前記ビット線対のプリ チャージ終了後に、第1のワード線(WL1)が活性化され、つづいてセンスア ンプ活性化信号(センスイネーブル)(SE)を活性化することで、センスアン プ(SA)が活性化され、活性化されたセンスアンプ(SA)は、前記ビット線 対に現れた第1のメモリセル (MC1) のセルデータを増幅し、つづいて、第1 のワード線(WL1)及びセンスアンプ(SA)が活性化された状態で第2のワ ード線(WL2)が活性化され、第1のメモリセル(MC1)のセルデータの前 記第2のメモリセル(MC2)への書き戻しが行われる。この実施の形態では、 リフレッシュタイマにより生成される前記トリガ信号の周期は、パーシャルモー ドへ入ってから、ツインセルをなす第1のメモリセルのセルデータの第2のメモ リセルへのコピーを行うためのリフレッシュ動作を、セルアレイ中のメモリセル について、予め定められた所定回数巡回する(例えば2又は3巡する)までの間 、前記ノーマルモード時の周期よりも短いか又は同一の周期とされ、その後、前 記リフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号の周期が、前記ノーマルモー ド時の周期よりも長周期とされる(図5参照)。

[0019]

本発明に係る半導体記憶装置は、別の実施の形態において、ノーマルモードからパーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす前記第1及び第2のメモリセルのうちコピー元の第2のメモリセル(MC2)のセルデータを、コピー先の第1のメモリセル(MC1)に格納するにあたり、図8を参照すると、セルフリフレッシュ動作の間隔を規定するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、第1及び第2のビット線よりなるビット線対のプリチャージ期間に、まず、第1のワード線(WL1)が活性化され、第1のメモリセル(MC1)にプリチャージ電圧が書き込まれ、つづいて、次サイクルのトリガ信号に基づき、前記ビット線対のプリチャージが終了し、前記第1及び第2のワード線(WL1、WL2)が活性化され、さらに、センスアップ活性化信号(SE)が活性化されて、センスアンプ(SA)が活性化され、センスアンプ(SA)は、ビット線対(B、/B)に現れた第1のメモリセル(MC1)のセルデータを増幅し、第1のメモリセルのセルデータの第1、第2のメモリセルへの書き戻しが行われる。

[0020]

本発明に係る半導体記憶装置は、別の実施の形態において、ノーマルモードからパーシャルモードに設定されたときに、ツインセルをなす2つのメモリセルのうち第1のメモリセル(MC1)のデータを第2のメモリセル(MC2)へ格納するにあたり、図9を参照すると、セルフリフレッシュ動作の間隔を制御するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、第1のワード線(Word1)を活性化し、センスアンプ(SA)を活性化し、第1のワード線(Word1)を活性化状態としたまま、つづいて第2のワード線(Word2)を活性化し、第1のメモリセル(MC1)のデータの前記第1及び第2のメモリセルへの書き戻しを行う構成とされ、第1のワード線(Word1)は、ノーマルモード時よりも長期間(ノーマルモード時の2倍程度)、活性化状態とされ、第2のワード線(Word2)は、ノーマルモード時と同一期間、活性化状態とされる。第1のワード線(Word1)の活性化期間が長くなるため、この期間に、リード/ライト・アクセスが生じた場合、リフレッシュ動作を中断するようにし

ている。

[0021]

そして、本実施の形態においては、トリガ信号が出力され、第1のワード線(Word1)が活性化されたのち、第2のワード線(Word2)が活性化する前のタイミングで、リード/ライト・アクセスが発生した場合(例えばチップセレクト信号が活性化された場合)、第1のワード線(Word1)を、ノーマルモード時と同一の期間活性化したあと、非活性化させ(例えば図9(C)の信号Word1の「*」で示す破線参照)、第2のワード線(Word1)の活性化を中止し(例えば図9(C)の信号Word2の「*」で示す破線参照)、選択されたワード線に関するメモリセルのリード/ライト動作が行われる。

[0022]

また、本実施の形態においては、図10(B)に示すように、リフレッシュ用のトリガ信号に基づき、第1のワード線(Word1)が活性化された状態で、第2のワード線(Word2)が活性化したのち、リード/ライト・アクセスが発生した場合(例えばチップセレクト信号が活性化された場合)、第1のワード線(Word1)は、ノーマルモード時よりも長い期間、例えば2倍の期間(2 t0)、活性化させ、第2のワード線(Word1)は、ノーマルモード時と同一の期間(t0)活性化されて、書き戻しを行ったのち、選択されたワード線に関するメモリセルのリード/ライト動作が行われる。

[0023]

上記した本発明の実施の形態において、ビット線対のプリチャージ期間に、ビット線対は、高位側電源電圧VCCと低位側電源電圧GNDの中間電圧1/2VCCにプリチャージされ、プリチャージ期間に活性化されたワード線(例えば第2のワード線の活性化)側のメモリセルには、中間電圧が書き込まれ、セルデータのリセットが行われる。リフレッシュトリガ信号に基づき、ツインセルをなす2つのメモリセルのうち1つのメモリセルから他のメモリセルへのセルデータのコピー動作に、セルアレイ中のツインセルをなすそれぞれのメモリセルについて少なくとも1巡したのち、前述したように、リフレッシュトリガ信号は長周期とされ、且つ、ツインセルをなす2つのメモリセルに接続される第1及び第2のワ

ページ: 30/

ード線は同時に活性化される。

[0024]

本発明の一実施の形態においては、リフレッシュ用のトリガ信号を通常周期と 長周期とに切り替えるための手段として、図12を参照すると、カウントアップ 時のオーバフロー信号をトリガ信号として出力するリフレッシュタイマ(31) と、リフレッシュタイマ(31)からのトリガ信号を分周する分周回路(32)とを備え、ノーマルモードとパーシャルモードの切り替えを制御するモード信号 (MODE)と、チップセレクト信号(/CS)との論理演算をとる論理ゲート(37)と、論理ゲート(37)の出力に基づき、パーシャルモードであり、且つ、チップセレクト信号が非活性化状態のとき、トリガ信号の周期をノーマルモード時と同じショート周期とし、その後、トリガ信号の周期を長周期に切替を行うための制御を行うリフレッシュ周期判定回路(38)と、リフレッシュ周期判定回路(38)の判定結果に基づき、リフレッシュタイマ(31)からの出力信号と分周回路(32)の分周信号のいずれかを選択してトリガ信号として出力する選択回路(33)と、を備えている。

[0025]

本発明の一実施の形態においては、選択回路(図12の33)から出力されるトリガ信号と、リフレッシュ周期判定回路(図12の38)の出力信号、及び、論理ゲート(図12の37)の出力信号と、リフレッシュアドレスの最下位ビット信号とに基づき、セルアレイのビット線対のプリチャージとセンスアンプ(SA)の活性化を制御する信号を生成する回路(図12の40)と、アドレスの変化又は前記トリガ信号に基づき前記セルアレイの活性化を制御するワンショットパルス(「コア活性化パルス」)を生成するパルス生成器(図11の30)と、前記コア活性化パルスと前記プリチャージとセンスアンプの活性化を制御する信号との否定論理積演算結果をプリチャージ回路に供給する第1の論理ゲート(図11の17)と、コア活性化パルスと前記プリチャージと前記センスアンプの活性化を制御する信号との論理積演算結果をプリチャージ回路に供給する第2の論理ゲート(図11の18)と、を備えている。トリガ信号がアクティブとなった場合に、リフレッシュアドレスの最下位ビット信号X0、が、例えば"0"のと

き、センスアンプ(SA)は活性化させず、ビット線対のプリチャージのみとし、リフレッシュアドレスの最下位ビット信号が例えば"1"のとき、センスアンプ(SA)を活性化させる制御を行う。このように、リフレッシュアドレスの最下位ビット信号は、交番の制御に用いられる。例えば図8の「*1」、「*2」のタイミングにおいて、タイミング「*1」では、第1のワード線WL1が活性化され、ビット線対はプリチャージされ、タイミング「*2」では、第1及び第2のワード線WL1、WL2が活性化され、センスアンプ活性化信号(SE)が活性化されている。

[0026]

本発明の一実施の形態においては、リフレッシュアドレス信号の所定のビット信号と、前記リフレッシュ周期切替判定回路の出力と、前記論理ゲートの出力に基づき、前記ビット信号に対応する第1の信号と前記第1の信号の相補信号(例えばX0、/X0)を生成する回路(図12の41)、Xアドレス信号(X1)とに基づき、第1及び第2のワード線(WL1、WL2)の活性化を制御するデコード回路(図11の論理ゲート13、14、15、16)を備えている。

[0027]

本発明に係る実施の形態の半導体記憶装置の制御方法は、複数のメモリセルを有するセルアレイが、第1及び第2のビット線よりなり1つのセンスアンプ(SA)に共通に接続されるビット線対と、第1のワード線(WL1)にゲートが接続され、前記第1のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第1のメモリセルトランジスタと、前記第1のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第1の容量素子と、を含む第1のメモリセル(MC1)と、第2のワード線(WL2)にゲートが接続され、前記第2のビット線に、ドレインとソースのうちの一方が接続されている第2のメモリセルトランジスタと、前記第2のメモリセルトランジスタのドレインとソースのうちの他方に接続されてなる第2の容量素子と、を含む第2のメモリセル(MC2)と、を少なくとも備え、ノーマルモードにおいて、前記第1及び第2のワード線は、互いに別のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルでは、別々に、データの書き込み及び読み出しが行われ、パーシャルモードにおいては、前

記第1及び第2のワード線は、同一のアドレスとされ、前記第1及び第2のメモリセルは、2つのセルで1ビットデータを相補に記憶保持するツインセルをなし、ノーマルモードから前記パーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす第1及び第2のメモリセルのうちコピー元の第1のメモリセルのセルデータをコピー先の第2のメモリセルに格納するにあたり、以下のステップを有する。

[0028]

ステップA:ノーマルモードからパーシャルモードへの切り替えの際に、前記第1のメモリセル(MC1)のセルデータを第2のメモリセル(MC2)へ格納するにあたり、セルフリフレッシュ動作の間隔を制御するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、前記第1及び第2のビット線よりなる前記ビット線対のプリチャージ期間に第2のワード線(WL2)を活性化する。

[0029]

ステップB:つづいてプリチャージを終了し、前記トリガ信号を遅延させた信号に基づき、前記第1のワード線(WL1)を活性化し、そののち、前記センスアンプを活性化して、前記ビット線対の差電圧を増幅し、前記第1のメモリセルのセルデータの前記第1及び第2のメモリセルへの書き戻しを行う。

[0030]

本発明において、前記リフレッシュタイマにより生成される前記トリガ信号の 周期は、パーシャルモードへ入ってから、少なくとも、前記セルアレイ中のメモ リセルを1回リフレッシュする間(「リフレッシュ1周期」という)は、前記ノ ーマルモード時の周期と同一の周期とされ、前記リフレッシュ1周期以降、前記 リフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号の周期を、前記ノーマルモード 時の周期よりも長周期とされる。

[0031]

本発明に係る実施の形態の半導体記憶装置の制御方法は、ノーマルモードから前記パーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす第1及び第2のメモリセルのうちコピー元の第1のメモリセルのセルデータをコピー先の第2のメモリセルに格納するにあたり、以下のステップを有する。

[0032]

ステップA:セルフリフレッシュ動作の間隔を規定するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、第1及び第2のビット線よりなる前記ビット線対のプリチャージ終了後に、前記第1のワード線(WL1)を活性化し、つづいて前記センスアンプを活性化し、活性化された前記センスアンプでは、前記ビット線対に現れた前記第1のメモリセル(MC1)のセルデータを増幅する。

[0033]

ステップB:つづいて、前記第1のワード線(WL1)及び前記センスアンプ (SA)が活性化された状態で、前記第2のワード線(WL2)を活性化し、前記第1のメモリセル(MC1)のセルデータの前記第2のメモリセル(MC2)への書き戻しを行う。

[0034]

パーシャルモードへ入ってから、前記セルアレイ中においてリフレッシュ動作による、ツインセルをなす2つのメモリセル間でのセルデータのコピーが少なくとも1巡するまでの間は、ツインセルを構成する2つのメモリセルに接続される2つのワード線のうち、コピーの元となる第1のメモリセルに接続される前記第1のワード線が活性化される期間は、ノーマルモード時のワード線の活性化期間(=t0)と同一とされ、セルデータのコピー先の前記第2のメモリセルに接続される前記第2のワード線が活性化される期間は、前記ノーマルモード時のワード線活性化期間よりも短期間とされる。あるいは、本発明において、前記リフレッシュタイマにより生成される前記トリガ信号の周期は、パーシャルモードへ入ってから、少なくとも、前記セルアレイ中のメモリセルのリフレッシュを、所定回数巡回する(例えば2又は3巡する)までの間は、前記ノーマルモード時の周期よりも短いか、または同一の周期とされ、それ以降、前記リフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号の周期は、前記ノーマルモード時の周期よりも長周期とされる。

[0035]

本発明に係る実施の形態の半導体記憶装置の制御方法は、ノーマルモードから 前記パーシャルモードに切り替えられた場合に、ツインセルをなす第1及び第2 のメモリセルのうちコピー元の第2のメモリセルのセルデータをコピー先の第1 のメモリセルに格納するにあたり、以下のステップを有する。

[0036]

ステップA:ノーマルモードからパーシャルモードに設定されたときに、セルフリフレッシュ動作の間隔を制御するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、前記第1及び第2のビット線よりなる前記ビット線対のプリチャージ期間に、前記第1のワード線(WL1)を活性化して前記第1のメモリセル(MC1)にプリチャージ電圧を書き込む。

[0037]

ステップB:つづいて、次のトリガ信号に基づき、プリチャージを終了し、前記第1及び第2のワード線を活性化し、さらに、前記センスアンプ(SA)を活性化し、前記ビット線対に現れた前記第2のメモリセルのデータを、前記第1及び第2のメモリセルへの書き戻す。

[0038]

本発明において、前記リフレッシュタイマにより生成される前記トリガ信号の 周期は、パーシャルモードへ入ってから、少なくとも、前記セルアレイ中のメモ リセルのリフレッシュを1巡するまでの間は、前記ノーマルモード時の周期と同 一の周期とされ、それ以降、前記リフレッシュタイマにより生成されるトリガ信 号の周期は、前記ノーマルモード時の周期よりも長周期とされる。

[0039]

本発明に係る実施の形態の半導体記憶装置の制御方法は、以下のステップを有する。

[0040]

ステップA:ノーマルモードから前記パーシャルモードに設定されたときに、前記第1のメモリセル(MC1)のセルデータを前記第2のメモリセル(MC2)へ格納するにあたり、セルフリフレッシュ動作の間隔を制御するリフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づき、前記第1のワード線を活性化し、前記センスアンプ(SA)を活性化する。

[0041]

ステップB:前記第1のワード線(WL1)を活性化状態としたまま、つづいて前記第2のワード線(WL2)を活性化し、前記第1のメモリセル(MC1)のセルデータを前記第1及び第2のメモリセルへの書き戻しを行う。前記第1のワード線(WL1)は、ノーマルモード時よりも長期間、例えば2倍の期間、活性化状態とされる。前記第1のワード線(WL2)は、ノーマルモード時と同一期間、活性化される。

[0042]

ステップC:本実施の形態において、前記トリガ信号が出力され、前記第1のワード線(WL1)が活性化されたのち、前記第2のワード線(WL2)が活性化する前のタイミングで、リード/ライト・アクセスが発生した場合、前記第1のワード線(WL1)をノーマルモード時の期間と同一の期間活性化し、前記第2のワード線(WL2)の活性化を中止して、リード/ライト動作を行うように制御する。

[0043]

ステップD:本実施の形態において、前記第1のワード線(WL1)が活性化され、前記第2のワード線(WL2)が活性化したのち、リード/ライト・アクセスが発生した場合、前記第1のワード線(WL1)は、ノーマルモード時の2倍の期間、活性化、前記第2のワード線(WL2)は、ノーマルモード時と同の期間、活性化して書き戻しを行ったのち、リード/ライト動作を行うように制御する。

[0044]

【実施例】

上記した本発明の実施の形態についてさらに詳細に説明すべく、本発明の実施 例について図面を参照して説明する。

[0045]

図1は、本発明の第1の実施例の動作を説明するためのタイミング図であり、 ノーマルモード時とパーシャルモード時のリフレッシュトリガ信号のタイミング 波形が示されている。本実施例において、セルアレイの構成は、図14に示した 構成とされる。ツインセルをなすメモリセルMC1、MC2には、センスアンプ (SA) 12に共通に接続されるビット線対B、/Bがそれぞれ接続されており、第1、第2のワード線WL1、WL2が接続されている。図1において、ノーマルモード時には、図14の第1、第2のワードWL1、WL2は、別々のアドレスとされ、アクセスの合間に、セルフリフレッシュ動作が行われる。パーシャルモードにおいては、図14の第1、第2のワードWL1、WL2は同一アドレスとされ、第1及び第2のメモリセルMC1、MC2で1ビットデータを相補データとして記憶する。

[0046]

リフレッシュトリガ信号(単に「トリガ信号」と略記される)のパルス間隔(周期)は、パーシャルモードに入ってから、ツインセルをなす2つのメモリセルのうち、例えば第1のメモリセルMC1のセルデータの第2のメモリセルMC2へのコピーを行うためのリフレッシュ動作を、セルアレイ11中のメモリセルについて少なくとも1巡するまでの間(「リフレッシュ1周期」という)は、ノーマルモード時におけるトリガ信号の周期と同一とされる。パーシャルモードにおいて、リフレッシュ1周期以降、トリガ信号の周期は、ノーマルモード時におけるトリガ信号の周期よりも、長周期とされる、

[0047]

図2は、本発明の第1の実施例のパーシャルモードにおけるセルアレイに動作を説明するためのタイミング波形図であり、図14の第1、第2のワード線WL1、WL2、ビット線対B、/Bの信号波形が示されている。なお、ノーマルモードにおいて、第1のメモリセルMC1には、LOWデータ、第2のメモリセルMC2には、LOWデータが書き込まれているものとする。

[0048]

パーシャルモードに切り替わった場合、第1のワード線WL1が立ち上がる前のプリチャージ期間(ビット線が1/2VCCにプリチャージされる)に、コピー先の第2のメモリセルMC2に接続される第2のワード線WL2を、コピー元の第1のメモリセルMC1に接続される第1のワード線WL1に先行してHIGHレベルに立ち上げ、コピー先の第2のメモリセルMC2にプリチャージ電圧を書き込むことで、リセットする。

[0049]

つづいて、ビット線対B、/Bのプリチャージを停止し、第1のワード線WL 1をHIGHレベルとし、その後、センスイネーブルSE信号をHIGHレベルとし、センスアンプ(SA)12はビット線対B、/Bの差電圧を増幅し、第1のメモリセルMC1に、LOWデータ、第2のメモリセルMC2にHIGHデータを、同一のタイミングで書き戻す。

[0050]

ノーマルモードからパーシャルへ移行した最初のリフレッシュの1サイクルは、第1のメモリセルMC1のセルデータから第2のメモリセルMC2へのコピーに用いられ、リフレッシュタイマの周期は、ノーマルモード時と同一とされ、その後、1ビット・2セル用に、トリガ信号の周期を延ばす制御が行われる。

[0051]

図3は、本発明の第1の実施例において、ワード線の活性化を制御する回路構 成の一例を示す図である。図示されないCPU、メモリコントローラ等半導体記 憶装置外部から半導体記憶装置に供給される外部アドレス (Ext Add) を入力し 、ラッチ出力する回路(入力バッファ/ラッチ回路)20と、所定の時間計時し 、オーバフロー発生時に、トリガ信号を出力するリフレッシュタイマ23と、リ フレッシュタイマ23からのトリガ信号を受けてリフレッシュアドレスを例えば カウントアップして出力するリフレッシュアドレス発生器22と、入力バッファ /ラッチ回路20の出力信号(外部アドレス信号)と、リフレッシュアドレス発 生器22の出力信号(リフレッシュアドレス信号)とを入力し、リフレッシュ動 作時には、リフレッシュアドレス発生器22の出力信号を選択して出力するマル チプレクサ24と、マルチプレクサ24の出力(行アドレス)を入力し、行アド レスをデコードするデコーダ25と、トリガ信号と、タイマ23の出力を遅延回 路27で遅延させた信号に基づき、それぞれワンショットパルスを生成する第1 、第2のワンショットパルス生成器28、29と、第1、第2のワンショットパ ルス生成器28、29の出力信号を入力し、一方を、第2のワードドライバWD 2に出力するマルチプレクサ26と、遅延回路27とを備えている。

[0052]

第1のワードドライバWD1は、デコーダ25から出力される第1のデコード信号と、第1のワンショットパルス生成器28の出力信号を入力し、第1のワード線WL1を高電圧で駆動する。第2のワードドライバWD2は、デコーダ25から出力される第2のデコード信号と、マルチプレクサ26から出力される信号を入力し、第2のワード線WL2を高電圧で駆動する。

[0053]

またセルアレイ1において、1つのセンスアンプ(SA)12に共通に接続さ れている第1、第2のビット線B、/Bを有し、第1のワードドライバWD1で 駆動される第1のワード線WL1にゲート端子が接続され、ビット線Bにドレイ ンとソースの一方の端子が接続される第1のメモリセルトランジスタNM1と、 メモリセルトランジスタNM1のドレインとソースの他方の端子に接続される容 量C1からなる第1のメモリセルMC1と、第2のワードドライバWD2で駆動 される第2のワード線WL2にゲート端子が接続され、ビット線/Bにドレイン とソースの一方の端子が接続される第2のメモリセルトランジスタNM2と、メ モリセルトランジスタNM2のドレインとソースの他方の端子に接続される容量 C2からなる第2のメモリセルMC2と、を備えている。メモリセルの容量素子 (C1、C2) のメモリセルトランジスタと接続する端子とは別の端子は、接地 電位(GND)とされる(あるいは中間電圧1/2VCC(ハーフVCC)とさ れる)。第1及び第2のビット線B、/Bと、プリチャージ電源VCC/2との 間に接続され、ゲートにプリチャージ制御信号φが接続されている第1及び第2 のNMOSトランジスタNM4、NM5を備え、さらにゲートにプリチャージ制 御信号φが接続され第1、第2のビット線B、/B間に挿入されているイコライ ズ用の第3のNMOSトランジスタNM3を備え、これらのNMOSトランジス タ回路は、プリチャージ回路を構成している。第1及び第2のビット線B、/B に接続されているセンスアンプ12は、センスイネーブル信号SEがHIGHレ ベルのとき、ビット線B、/B間の差電圧を差動増幅する。なお、図3では、あ くまで説明の簡単のため、2つのワード線WL1、WL2と、1対のビット線対 B、/Bのみが模式的に示されているが、本発明はかかる構成に限定されるもの でなく、任意の複数のワード線、複数組のビット線対で構成してもよいことは勿

ページ: 39/

論である。

[0054]

本実施例の回路構成の動作の概要を以下に説明する。デコーダ25は、MOD E信号がノーマルモードのときは、第1、第2のワード線WL1とWL2を別のアドレスとして扱い、パーシャルモードに入ったときは、第1、第2のワード線 WL1とWL2を同時に選択する。より詳細には、パーシャルモードに入り、ツインセルをなす2つのメモリセルの間でセルデータのコピーが行われたのち、リフレッシュトリガ信号が長周期に設定されたとき、第1及び第2のワード線WL1、WL2を、同時に選択する。

[0055]

マルチプレクサ26は、パーシャルモードにおける最初のリフレッシュサイクル(セルアレイ中のメモリセルのリフレッシュを1巡させるサイクル)では、第2のワンショットパルス生成器29の出力を選択して、第2のワードドライバWD2へ供給する。このとき、遅延回路27で遅延させたトリガ信号を入力とする第1のワンショットパルス生成器28から出力されるワンショットパルスは、第1のワードドライバWD1へ供給される。第1、第2のワードドライバWD1、WD2は、それぞれ、デコーダ25から出力される選択信号が、HIGHレベルである場合、入力されるワンショットパルス信号に基づき、ワード線を高電圧(昇圧電圧)で駆動する。

[0056]

マルチプレクサ26では、パーシャルモードに入って、セルアレイ11中のセルのリフレッシュ動作を1巡した場合(例えばリフレッシュアドレス発生器22のカウント出力が先頭アドレスから最終アドレスまでカウントアップした場合)、これ以降、切替信号に基づき、第1のワンショットパルス生成器28の出力を選択して、第2のワードドライバWD2へ供給する。このため、第1、第2のワードドライバWD1、WD2には、共通のワンショットパルスが供給され、第1及び第2のワード線WL1、WL2は、同時に活性化される。

[0057]

図4(A)は、リフレッシュトリガ信号、図4(B)は、図4(A)のパーシ

ャルモード時における、図3の第1、第2のワード線WL1、WL2の信号波形を示す図である。図4(B)に示すように、図4(A)のパーシャルモード時のショート周期のリフレッシュトリガにより、第2のワード線WL2が活性化されて第2のメモリセルMC2がリセットされ、そのあと、第1のワード線WL1が活性化され、センスアンプ12が活性化されて、第1のメモリセルMC1のセルデータの第2のメモリセルMC2への書き戻しが行われる。パーシャルモードによるセルデータのコピーが一巡した後、図3のリフレッシュタイマ23からのトリガ信号の周期は引き伸ばされ、第1、第2のワード線WL1、WL2は、同一アドレスとされ(すなわちデコーダ25は、第1、第2のワードドライバWD1、WD2へ供給される信号を同時に活性化する)、第1のワンショットパルス生成器28から出力されるワンショットパルス信号に基づき、第1、第2のワード線WL1、WL2は、同時に活性化され、ツインセルを構成する第1、第2のメモリセル(MC1、MC2)で保持する相補データのセンスアンプ12による読み出しと第1、第2のメモリセル(MC1、MC2)への書き戻し(リストア)が行われる。

[0058]

図5及び図6は、本発明の第2の実施例の動作を説明するタイミング波形図である。本発明の第2の実施例において、セルアレイの基本構成は、図14に示した構成と同様とされ、信号のタイミング制御が相違している。図6を参照すると、本実施例では、パーシャルモードにおいて、図14の第1のメモリセルMC1に接続する第1のワード線WL1を、ノーマルモード時と同様のパルス幅(t0)で活性化し、つづいて、センスイネーブル信号SEを活性化し、ビット線対B、/Bの差電圧を増幅し、ビット線対B、/Bの差電圧がひらいた時点で、第2のメモリセルMC2に接続する第2のワード線WL2をHIGHレベルとし、第2のワード線WL2を通常動作時の半分程度のパルス幅の期間、活性化し、第1、第2のワード線WL1、WL2を同時に立ち下げる制御が行われる。

[0059]

本実施例では、第2のワード線WL2が活性化時、センスアンプ12が活性化 しているため、第2のメモリセルMC2(「セル2|ともいう)への書き込みが

発生しても、セルデータの反転は可能である。ただし、ノーマルモードでのリフ レッシュ期間と同じ時間Tα内に第1のメモリセルMC1から第2のメモリセル MC2へコピーを行おうとすると、リストアレベル(書き戻しのレベル)が低く なる。特に、図6の「セル2」の「**」に示すように、「セル2」におけるリス トアレベル(書き戻しレベル)が低くなる。このため、図5に示すように、ノー マルモードからパーシャルモードに切り替わってから、リフレッシュ動作による ツインセルをなす2つのメモリセルの1方のメモリセルのセルデータの他方のメ モリセルへのコピーを、セルアレイ中の全メモリセルについて2~3巡するまで の間は、リフレッシュトリガ信号の周期を、ノーマルモード時よりも短い周期と してリフレッシュを行い、その後、トリガ信号の周期を延ばしてリフレッシュを 行っている。このように、本実施例において、ノーマルモードからパーシャルモ ードへの移行に際して、はじめに、リフレッシュトリガ信号の周期を、ノーマル モード時における周期よりも短い周期とする理由は、本実施例では、第2のワー ド線WL2を第1のワード線WL1よりも遅らせて立ち上げており、負荷が重く なりセルのリストア電位が下がり、このため、セルのホールド特性(時間)が短 くなるためである。その後、リフレッシュトリガ信号の周期をノーマルモード時 よりも長くしているのは、2セルへの相補データの書き込みが完了し、ツインセ ル特有の効果により、ホールド時間が長くなるためである。したがって、本実施 例において、ノーマルモードからパーシャルモードへの移行する際の、セルデー タのコピーのためのリフレッシュトリガ信号の周期(図5のリフレッシュ2~3 周期の期間でのリフレッシュトリガ信号の周期)は、セル間でのセルデータのコ ピー時におけるリストア電位と、ツインセルにおけるホールド特性とを考慮して 、ノーマルモード時の周期以下の所定の値に決定される。

[0060]

図7は、本発明の第1、2の実施例において、パーシャルモード時にマルチセルデータを保持する構成の一例を示す図であり、図3のデコーダ25の構成の一部を例示する図である。

$[0\ 0\ 6\ 1]$

ノーマルモード時、第1及び第2のワード線WL1、WL2は、アドレス信号

(行アドレス) X1と、X2、/X2の値により、互いに別アドレスとされる。すなわち、ノーマルモードのとき、制御信号MODEはHIGHレベルとされ、アドレス信号X2がLOWレベルのとき(/X2はHIGHレベル)、2入力NAND回路からなる論理ゲート15の出力はHIGHレベル、2入力NAND回路からなる論理ゲート16の出力はLOWレベルとされる。このとき、アドレス信号X1と論理ゲート15の出力を入力とする論理ゲート(AND回路)13の出力信号はHIGHレベル、アドレス信号X1と論理ゲート16の出力を入力とする論理ゲート(AND回路)14の出力信号はLOWレベルとなり、第1のワード線WL1が選択される。アドレス信号X2がHIGHレベルのとき(/X2はLOWレベル)、論理ゲート15の出力信号はLOWレベル、論理ゲート16の出力信号はHIGHレベルのとき、論理ゲート13の出力信号はLOWレベル、論理ゲート14の出力信号はHIGHレベルとなり、第2のワード線WL2が選択される。

[0062]

一方、パーシャルモード時、制御信号MODEはLOWレベルとされ、論理ゲート15、16の出力信号はともにHIGHレベルとされ、行アドレス信号X1がHIGHレベルのとき、論理ゲート13、14の出力信号はHIGHレベルとなり、第1、第2のワード線WL1、WL2が選択され、図示されないワードドライバで同時に活性化される。

[0063]

図8は、本発明の第3の実施例の動作を説明するタイミング図である。なお、本発明の第3の実施例においても、セルアレイの基本構成は、図14に示した構成と同様とされ、信号のタイミング制御が相違している。ノーマルモード時には、リフレッシュタイマのトリガ信号に基づき、第1、第2のワード線WL1、WL2でワード線の選択が行われ、センスアンプ(SA)12が活性化され、セルごとにデータの書き戻しが行われる。

[0064]

パーシャルモードにおいては、まず、プリチャージ制御信号 ϕ = H I G H、センスイネーブル信号 S E = L O W で、ビット線 B、 \angle B をプリチャージ状態とし

、プリチャージ期間に、トリガ信号に基づき、第1のワード線WL1を選択し(図8の「*1」参照)、セル1に、プリチャージ電圧すなわち1/2 V C C を書き込んでリセットする。

[0065]

つづいて次のサイクルのトリガ信号に基づき、第1、第2のワード線WL1、WL2を同時に選択し(図8の「*2」のタイミング参照)、第2のメモリセルMC2のセルデータをセンスアンプ12に読み出して第1のメモリセルMC1と第2のメモリセルMC2に、第2のメモリセルMC2のセルデータを相補で書き込む。第1のメモリセルMC1の電位は、図8のタイミング*1で、ビット線対B、/Bと同電位となっているため、第2のメモリセルMC2のデータを壊すことはない。

[0066]

図9は、本発明の第4の実施例を説明する図である。この実施例では、図9(B)に示すように、ノーマル時、32MbitsのDRAMを、パーシャル時16Mbitsとし、2セルで1ビットデータを保持する。図9(A)は、ワード線Word1、Word2(図14のWL1、WL2に対応する)とリフレッシュトリガ信号のノーマルモード時とパーシャルモード時の信号波形を示すタイミング図である。なお、図9(A)において、パーシャルモードに入った時点における最初のリフレッシュサイクルは、図9(A)において「リライト」で示すように、ツインセルをなす2つのメモリセル間でのセルデータのコピーが行われる。

[0067]

図9 (C) に示すように、この実施例では、第1のワード線Word1の活性 化時間 (パルス幅) を長くして (例えばノーマルモード時のパルス幅の2倍) 、 遅れて、第2のワード線WL2を立ち上げ(第2のワード線Word2のパルス 幅は、ノーマルモード時のパルス幅と同一とされる)、セルデータを第1のメモ リセルから第2のメモリセル側に再書き込みする。

[0068]

パーシャルモードに入ったとき、セルアレイ中のメモリセルのリフレッシュを 一巡するサイクル中では、ノーマルモード時と同様、リフレッシュトリガの周期 とし、その間に、ツインセルをなす2つのメモリセルの一方のメモリセルから他方のメモリセルへの再書き込みを行う。この場合、第1のワード線Wordlの活性化期間が長くなる。このためワード線の活性化期間中に、割り込み等(READ/WRITEアクセス)が入った場合、リフレッシュ動作を中断する制御が行われる。例えば図9(C)において、第1のワード線Wordlの活性化期間(高電圧の間)、セルアレイへのアクセスが入った場合(例えばチップセレクト信号がLOWレベルに設定された場合)、図9(C)に、記号「*」と破線で示すように、第1のワード線Wordlを活性状態から非活性化とし、第2のワード線Wordlを活性状態とせず、センスアンプの活性化を停止させ(ビット線対B、/Bの記号「*」と破線参照)、当該メモリセルのアクセス動作を行う。

[0069]

図10は、本発明の第4の実施例におけるリフレッシュ動作の中断を説明するためのタイミング図である。図10(A)に示すように、チップセレクト信号/CS=LOWレベルとなるタイミング(チップ選択が活性化され、アクセスサイクルが始まる)が、リフレッシュタイマからのトリガ信号が出力された後であり、第2のワード線Word2の立ち上げ前であるとき、第1のワード線Word1を、ノーマルモード時と同一のショートパルスに戻し、第2のワード線Word2の活性化を停止し(図中破線で示す)、リード(READ)動作等に入る。

[0070]

一方、図10(B)に示すように、第2のワード線Wordの立ち上げ後、/ CS=LOWレベルとなると、第1のワード線Word1(パルス幅=2t0)、第2のワード線Word2(パルス幅=t0)の動作のリフレッシュ動作を完了し、その後、リード/ライト動作が行われる。

[0071]

図10(A)、図10(B)のいずれの場合にも、リフレッシュ動作により、アクセスの遅延による性能低下は回避されており、チップセレクト信号/CSが活性化(LOWレベル)となってから、読み出しデータDoutが出力されるまでのアクセス時間 t AAの仕様値以下とされる。

[0072]

図11は、本発明の第3の実施例の変形例を示す図である。図11において、アドレス信号 X 0 と / X 0 は、デコーダ15、16の最下位アドレス切替信号である。デコーダ15、16の出力は、アドレス信号 X 2、 / X 2 として、一の入力端からアドレス信号 X 1 を入力とする論理ゲート13、14の他の入力端へ供給されている。デコーダ15、16において、X 0 と / X 0 以外の入力は、アドレス信号の X 0、 X 1、 X 2 以外の任意のアドレス信号とされる。デコーダ15、16は、例えば信号 X 0 が H I G H レベル("1")のとき、信号 X 2 を H I G H、 / X 2 を L O W とし、信号 X 1 が H I G H のとき、第1のワード線W L 1を選択し、信号 X 0 が L O W ("0")のとき、信号 X 2 を L O W、信号 / X 2 を H I G H とし、第2のワード線W L 2を 選択する構成とされる。また、パーシャルモードにおいて、第1、第2のワード線W L 1、W L 2を 同一アドレスとして活性化する場合、論理ゲート15、16は、信号 X 2 と、信号 / X 2 を ともに H I G H とし、信号 X 1 が H I G H のとき、第1、第2のワード線W L 1、W L 2 が 選択される。

[0073]

さらに、図11を参照すると、アドレスの遷移検出回路(不図示)からのアドレス遷移検出信号(ATD)、及び、リフレッシュタイマからのトリガ信号のいずれかが入力されたときコア活性化パルス(ワンショットパルス)を生成するパルス生成回路30を備えている。パルス生成回路30の出力は、否定論理積回路よりなる論理ゲート17と、論理積回路よりなる論理ゲート18の各回路の一の入力端に入力される。

[0074]

論理ゲート17は、他の入力端に、PSA(プリチャージ、センスアンプ活性化信号)を入力し、コア活性化パルスと信号PSAがともにHIGHレベルのとき、出力信号 ϕ がLOWレベルとされ、出力信号 ϕ がHIGHレベルのとき、ビット線対B、/Bのプリチャージを行う。プリチャージ制御信号 ϕ は、図11のコア活性化パルスがHIGHレベルのとき、信号PSAがHIGHレベルの間、LOWレベルとされる。信号PSAを非活性化(LOWレベル)することで、プリチャージ制御信号 ϕ はHIGHレベルとされ、ビット線対B、/Bは、プリチ

ャージ電圧 (1/2 VCC) にプリチャージされる。

[0075]

論理ゲート18は、信号PSA(プリチャージ、センスアンプ活性化信号)を他の入力端に入力し、コア活性化パルスと信号PSAがともにHIGHレベルのとき、センスイネーブル信号SEをHIGHレベルとし、センスアンプ(SA)12を活性化する。

[0076]

図12は、図11の信号PSA、X0、/X0を生成する回路の一例を示す図である。図12を参照すると、リフレッシュタイマ31と、リフレッシュタイマ31と、リフレッシュタイマ31の出力信号を分周する分周回路32、分周回路32の分周出力と、リフレッシュタイマ31の出力を入力し、リフレッシュ周期切替判定回路38からの判定出力に基づき、一方を選択してトリガ信号として出力するするマルチプレクサ33と、LOWレベルでアクティブとされるチップセレクト信号/CSと、ノーマルモードとパーシャルモードの切り替えを制御する制御信号MODEとを入力し、チップセレクト信号/CSがHIGH、制御信号MODEがLOWのときノードAをHIGHレベルとする論理ゲート37を備えている。

[0077]

リフレッシュ周期切替判定回路38は、リフレッシュ周期を判定する回路であって、ノーマルモード時に、出力信号(ノードBの信号)をLOWレベル、パーシャルモード時、セルアレイのリフレッシュ動作が例えば1巡するまではLOWレベル、セルアレイのリフレッシュが1巡してからHIGHレベルとするように、論理ゲート37の出力信号に基づき、ノードBの信号レベルの切替えを行う。

(0078)

図13に示すように、

- ・ノードAとノードBがLOWのときはノーマルモード、
- ・ノードAがHIGHレベルであり、ノードBがLOWレベルのときは、パーシャルモードのショート周期、
- ・ノードAとノードBがHIGHのときは、パーシャルモードのロング周期である。

[0079]

マルチプレクサ33は、リフレッシュ周期切替判定回路38の出力信号がLOWレベルのとき、タイマ31の出力信号を選択し、リフレッシュ周期切替判定回路38の出力信号がHIGHレベルのとき、分周回路32の分周信号(分周信号の周期t1>タイマ31の出力信号の周期)を選択出力する。

[0080]

[0081]

X0, /X0 コントロール回路 4 1 は、ノードAがHIGHレベル、ノードB (リフレッシュ周期切替判定回路 3 8 の出力信号)がLOWレベルのとき、図1 1 の信号 X 0 として、X 0'の値によらずHIGH("1")を出力し、信号/X 0 として、X 0'がLOWレベルのとき、LOW("0")、X 0'がHIG HレベルのときHIGH("1")を出力する。このとき、図11の信号 X 1 が HIGHレベルで、第1のワード線WL1が立ち上がり、遅れて、第2のワード線WL2が立ち上がる。X 0, /X 0 コントロール回路 4 1 は、ノードAがHIGHレベルであり、ノードBがHIGHレベルのとき、図11のX 2 として"1"、/X 2 として"1"となるような値の信号 X 0 と信号 /X 0 を出力する(例えば、X 0 = HIGH、/X 0 = HIGH)。このとき、第1、第2のワード線 WL1、WL2 は同時に立ち上がる。

[0082]

プリチャージセンスアンプ活性化信号生成回路 4 0 は、マルチプレクサ 3 3 で 選択されたトリガ信号、リフレッシュアドレス発生回路 3 9 からのリフレッシュ

[0083]

プリチャージセンスアンプ活性化信号生成回路40は、パーシャルモードにおいて、セルアレイのリフレッシュが1巡したのちは(図13のノードAがHIGHレベルであり、ノードBがHIGHレベルの期間)、トリガ信号をうけたとき、PSAを活性化し、論理ゲート18を介して、センスアンプ(SA)12を活性化する制御を行う(図8のロング周期)。なお、ノーマルモードにおいては、リフレッシュトリガ信号をうけ、X0'の値によらずに、信号PSAをHIGHレベルとする。

[0084]

このように、プリチャージセンスアンプ活性化信号生成回路40は、パーシャルモードのショート周期では、リフレッシュアドレスの最下位ビット信号 X 0 ' の値に基づき、プリチャージとセンスアンプ活性化の制御を順次行い、ロング周期では、センスアンプ活性化用のワンショットパルス信号を生成する。なお、プリチャージセンスアンプ活性化信号生成回路40において、リフレッシュアドレスの最下位ビット信号 X 0 ' のかわりに、例えばリフレッシュアドレスの第1ビット信号 X 1 ' あるいは第2、第3ビット信号等他のビット信号を用いて、P S A 信号を生成する構成としてもよい。第1及び第2のワード線W L 1、W L 2が隣接アドレスでなく、例えば4アドレス分の差がある場合、例えばビット信号 X 2 ' をプリチャージセンスアンプ活性化信号生成回路40に入力し、ビット信号

X 2'に基づき、P S A 信号を生成する。この場合、信号 X 2'は、X 0、/X 0 コントロール回路 4 1 にも入力され、X 0、/X 0 コントロール回路 4 1 は、X 2、/X 2 を生成し、図 8 の「* 1」と「* 2」の間は、4 つのトリガ信号分、離間している。

[0085]

以上、本発明を上記各実施例に即して説明したが、本発明は、上記実施例の構成にのみ限定されるものでなく、特許請求の範囲の各請求項の発明の範囲内で当業者であればなし得るであろう各種変形、修正を含むことは勿論である。

[0086]

【発明の効果】

以上説明したように、本発明によれば、2セルで1ビットデータを記憶する場合に、リフレッシュ期間を延ばすことなく、ツインセルをなす一方のセルのデータを他方のセルへ再書き込みすることができ、性能低下を抑止低減することができる、という効果を奏する。

[0087]

また、本発明によれば、コピー先のセルをリセットしてからツインセルをなす セルデータをリストアする構成としたことにより、コピー時における誤データの 書き込みを防止している。

[0088]

さらに、本発明によれば、1ビットを1セルで記憶する通常動作時と同様のリフレッシュ・トリガ周期で、ツインセルをなす2つのセルのコピーを実行し、セルアレイ中を数サイクル分リフレッシュしたあと、リフレッシュ・トリガ周期を延ばすように構成したことにより、コピーのためのリフレッシュ動作を延ばすことなく、ツインセルによる正しいデータの記憶保持を可能としている。

【図面の簡単な説明】

[図1]

本発明の第1の実施例を説明するタイミング図である。

【図2】

本発明の第1の実施例を説明するタイミング図である。

【図3】

本発明の第1の実施例の構成を示す図である。

【図4】

(A)は、本発明の第1の実施例におけるリフレッシュトリガ信号、(B)は本発明の第1の実施例におけるパーシャルモード時のワード線WL1、WL2のタイミング波形の一例を示す図である。

【図5】

本発明の第2の実施例のリフレッシュトリガ信号のタイミング波形を示す図である。

【図6】

本発明の第2の実施例の動作を説明するタイミング図である。

【図7】

本発明の第3の実施例の構成を示す図である。

図8

本発明の第3の実施例の動作を説明するタイミング図である。

【図9】

(A) は本発明の第4の実施例の動作を説明するタイミング図、(B) はパーシャルモードへの切替動作の模式図、(C) はチップセレクト信号がアクティブとなったときの制御動作の一例を示すタイミング波形図である。

【図10】

(A) は本発明の第4の実施例の動作を説明するタイミング図であり、リフレッシュによるセルデータコピーを行う場合、ワード線WL1が活性化され、ワード線WL2が活性化される前に、チップセレクト信号がアクティブとなった場合の制御動作の一例を示すタイミング波形図であり、(B) は、ワード線WL2が活性化されているときに、チップセレクト信号がアクティブとなった場合の制御動作の一例を示すタイミング波形図である。

【図11】

本発明の第3の実施例の変形例を示す図である。

【図12】

図11のPSA信号を生成する制御回路の構成を示す図である。

【図13】

図12のノードA、Bの信号波形を示す図である。

【図14】

従来の2セル・1ビットデータの記憶を行う半導体記憶装置の構成を模式的に 示す図である。

【図15】

(A) は、ワード線WL1、WL2の同時選択によるリフレッシュによるセルデータのコピーと、READ/WRITE動作のタイミングを示す図、(B) は、ワード線WL1、WL2の異なったタイミングでの選択によるリフレッシュによるセルデータのコピーと、READ/WRITE動作のタイミングを示す図である。

【図16】

特許文献1の第10図である。

【符号の説明】

- 11 セルアレイ (サブアレイ)
- 12 センスアンプ
- 13、14 論理ゲート
- 15、16 論理ゲート (デコーダ)
- 17、18 論理ゲート
- 20 外部アドレス入力バッファ/ラッチ
- 22 リフレッシュアドレス発生回路
- 23 リフレッシュタイマ
- 24、25、26 マルチプレクサ
- 27 遅延回路
- 28 第1のワンショットパルス生成回路
- 29 第2のワンショットパルス生成回路
- 30 パルス生成回路
- 31 リフレッシュタイマ (タイマ)
- 32 分周回路

- 33 マルチプレクサ
- 34 インバータ
- 35、36 パストランジスタ
- 37 NORゲート
- 38 リフレッシュ周期判定回路
- 39 リフレッシュアドレス発生回路
- 40 プリチャージセンスアンプ活性化信号生成回路
- 41 X0, / X0コントロール回路
- C1, C2 キャパシタ
- MC1 セル1
- MC2 セル2

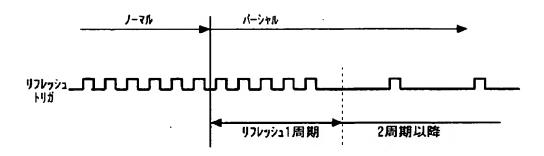
-

- MN1、MN2 メモリセルトランジスタ
- MN3、MN4、MN5 NMOSトランジスタ
- WD1、WD2 ワードドライバ

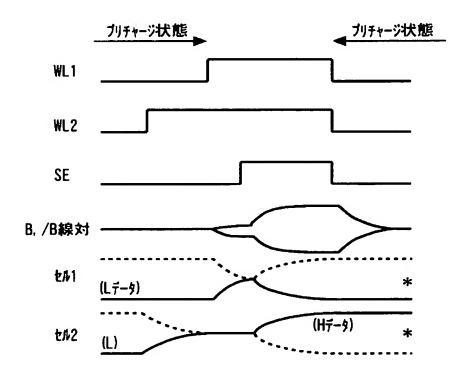
【書類名】

図面

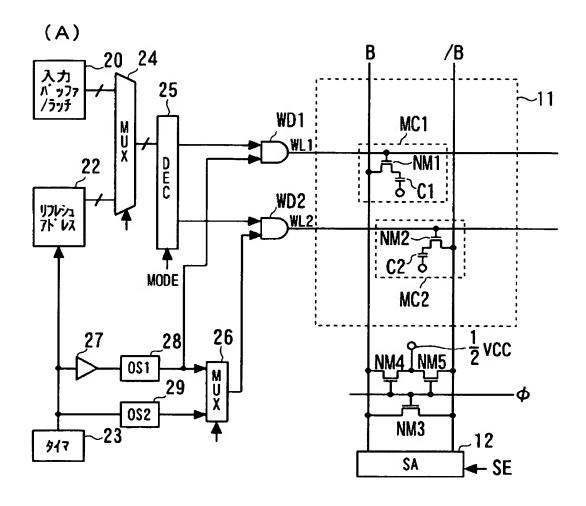
【図1】



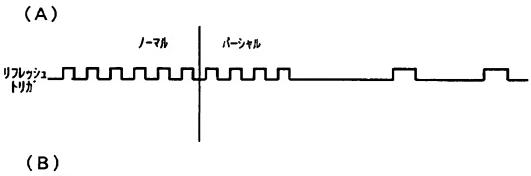
【図2】



【図3】



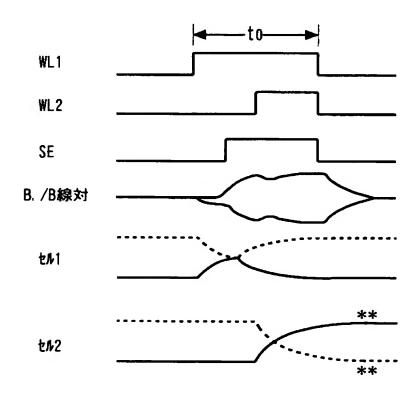
【図4】



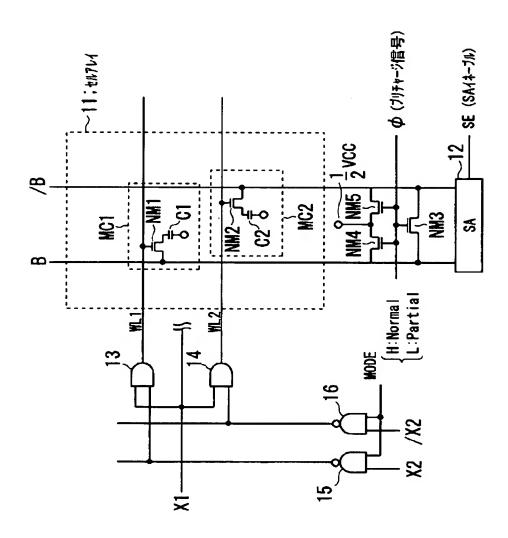
【図5】



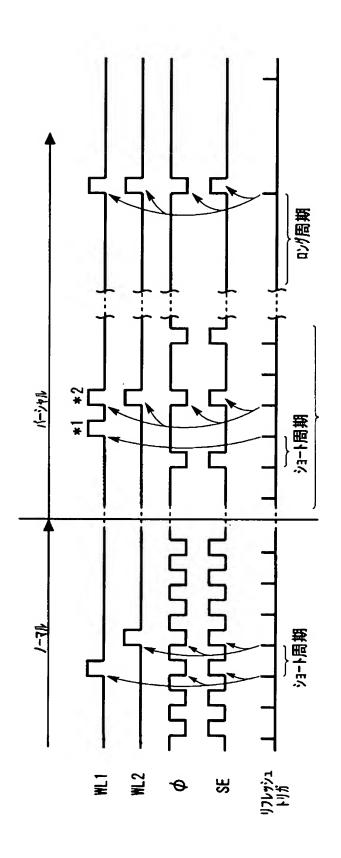
【図6】



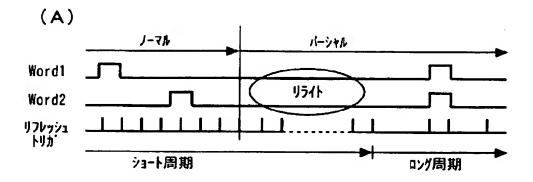
【図7】

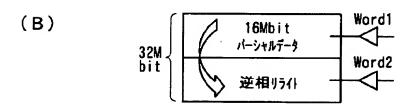


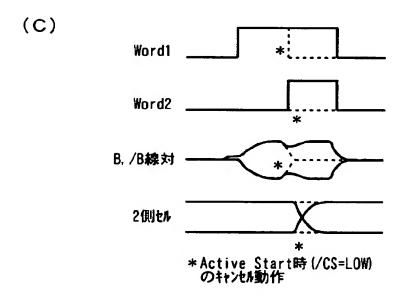
【図8】



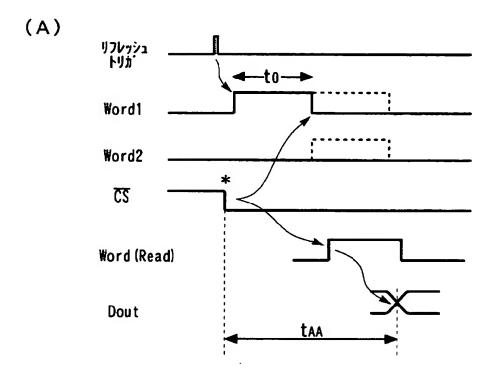


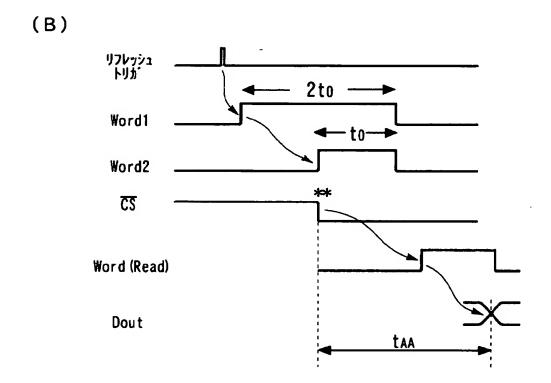




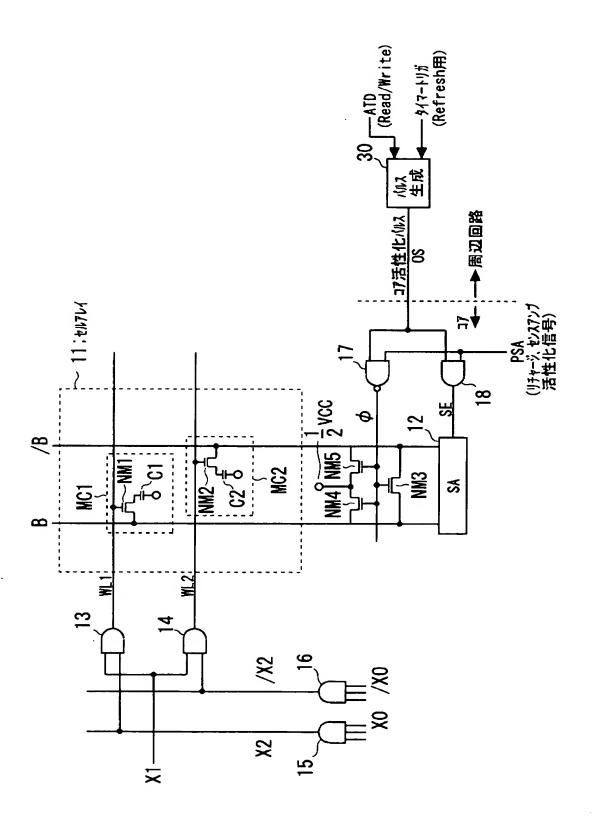


【図10】

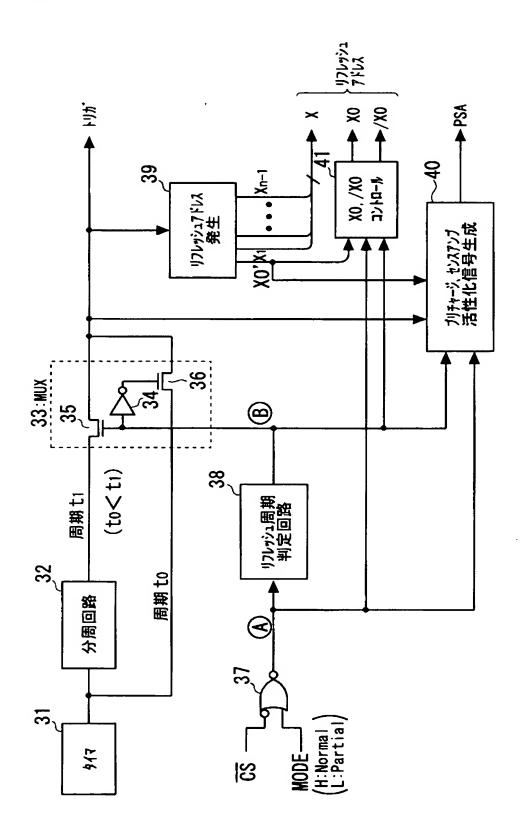




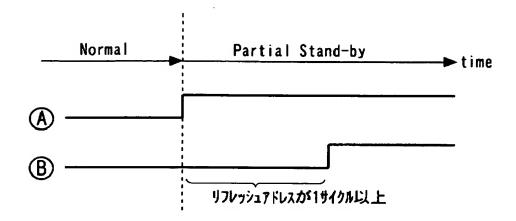
【図11】



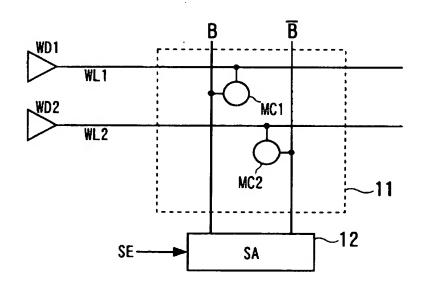
【図12】



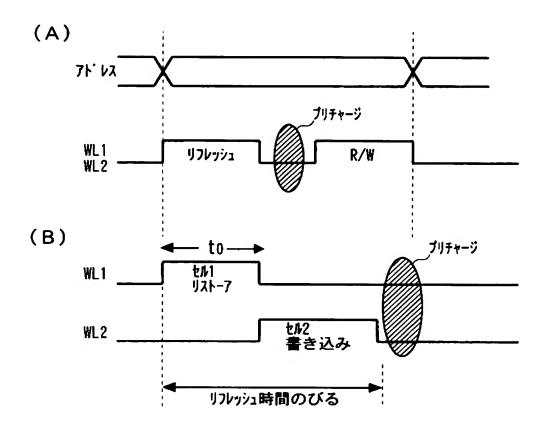
【図13】

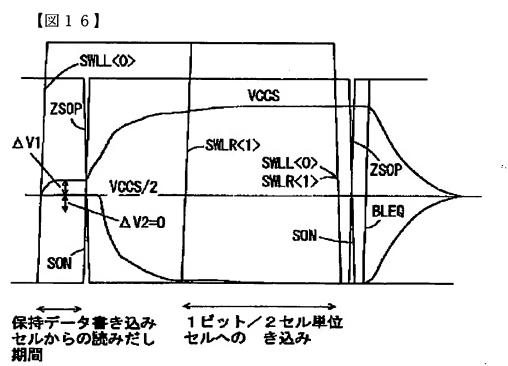


【図14】



【図15】





ページ: 1/E

【書類名】

要約書

【要約】

【課題】

パーシャルモード移行時におけるツインセルのデータのコピー時間の短縮化を 図り、リフレッシュ動作によるアクセスタイムの増大を抑止する半導体記憶装置 及びその制御方法の提供。

【解決手段】

第1及び第2のビット線よりなるビット線対B、/Bと、ビット線対に共通に接続されるセンスアンプと、第1、第2のワード線と第1、第2のビット線の交差部に接続される第1、第2のセルとを備え、ノーマルモードにおいて、第1及び第2のワード線は別のアドレスとされ、パーシャル(ツインセル)モードでは第1及び第2のワード線は同一のアドレスとされ、前記第1及び第2のセルで1ビットデータを相補に記憶し、パーシャルモードに設定されたときに、ツインセルをなす2つのセルのうち第1のセルのデータを第2のセルへ格納するにあたり、リフレッシュタイマにより生成されるトリガ信号に基づきビット線対のプリチャージ期間に、第2のワード線WL2を活性化し、つづいてプリチャージを終了し、トリガ信号を遅延させた信号に基づき、第1のワード線WL1を活性化し、センスアンプを活性化して、ビット線対の差電圧を増幅し、第1のセルのデータの第1、第2のセルへの書き戻しを行う。

【選択図】

図 2

ページ: 1/E

【書類名】 出願人名義変更届(一般承継)

【整理番号】 75010430

【提出日】 平成15年 1月23日

【あて先】 特許庁長官殿

【事件の表示】

【出願番号】 特願2002-299025

【承継人】

【識別番号】 302062931

【氏名又は名称】 NECエレクトロニクス株式会社

【承継人代理人】

【識別番号】 100080816

【弁理士】

【氏名又は名称】 加藤 朝道

【電話番号】 045-476-1131

【提出物件の目録】

【物件名】 承継人であることを証明する登記簿謄本 1

【援用の表示】 平成15年1月10日提出の特願2002-31848

8の出願人名義変更届に添付のものを援用する。

【物件名】 承継人であることを証明する書面 1

【援用の表示】 平成15年1月15日提出の平成9年特許願第2877

43号の出願人名義変更届に添付のものを援用する。

【包括委任状番号】 0216557

【プルーフの要否】 要

特願2002-299025

出願人履歴情報

識別番号

[000004237]

1. 変更年月日 [変更理由] 住 所 1990年 8月29日 新規登録 東京都港区芝五丁目7番1号

氏 名 日本電気株式会社

ç

特願2002-299025

出願人履歴情報

識別番号

[302062931]

1. 変更年月日

2002年11月 1日

[変更理由]

新規登録

住 所 氏 名 神奈川県川崎市中原区下沼部1753番地

NECエレクトロニクス株式会社

رد